This Page Is Inserted by IFW Operations and is not a part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images may include (but are not limited to):

- BLACK BORDERS
- TEXT CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
- FADED TEXT
- ILLEGIBLE TEXT
- SKEWED/SLANTED IMAGES
- COLORED PHOTOS
- BLACK OR VERY BLACK AND WHITE DARK PHOTOS
- GRAY SCALE DOCUMENTS

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning documents will not correct images, please do not report the images to the Image Problem Mailbox.



PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number: 10093530 A

(43) Date of publication of application: 10 . 04 . 98

(51) Int. CI

H04J 13/00 H03M 13/12 H04L 7/00 H04L 29/08

(21) Application number: 09178691

(22) Date of filing: 03 . 07 . 97

(30) Priority:

03 . 07 . 96 US 96 675010

(71) Applicant:

MATSUSHITA ELECTRIC IND CO

(72) Inventor:

COPYRIGHT: (C)1998,JPO

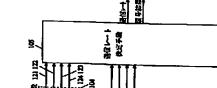
NARA YOSHIKAZU

(54) TRANSMISSION RATE DECISION METHOD, ITS DEVICE AND RECEIVER USING THE SAME

(57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To accurately decide an actual transmission rate for received communication independently of a relative possible transmission rate by deciding an actual transmission rate from one or more object transmission rates.

SOLUTION: A 1st transmission rate discrimination means 104 is composed of a threshold level discrimination means 103. The threshold level decision means 103 receives final path metric signals 113-116 from a Viterbi decoding means and executes initial decision of reliability of decoding result at each transmission rate. The threshold level discrimination means 103 receives threshold levels 117-129 to decide the reliability of the decoded result at each transmission rate. The threshold level discrimination means 103 provides threshold level discrimination signals 121-124 as the result of comparison of the threshold levels 117-129 with final path metric values represented by the signals 113-116 as to each transmission rate. The signals in each case denote it whether or not the threshold level is exceeded as to the specific transmission rate to be checked.



(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平10-93530

(43)公開日 平成10年(1998) 4月10日

(51) Int.Cl. ⁶	識別記号	F Ι	
H04J 13/0	10	H 0 4 J 13/00	Α
H03M 13/1	12	H 0 3 M 13/12	
H04L 7/0	00	H04L 7/00	Z
29/0	08	13/00	307C
	•	杂本語·4 土語·1	\$ 結切所の数20 O T (今 20 耳)

(21)出願番号 特願平9-178691

(22)出願日 平成9年(1997)7月3日

(31)優先権主張番号 08/675010 (32)優先日 1996年7月3日

(33)優先権主張国 米国 (US)

(71)出願人 000005821

松下電器産業株式会社

大阪府門真市大字門真1006番地

(72)発明者 奈 良 嘉 和

神奈川県横浜市港北区綱島東四丁目3番1

号 松下通信工業株式会社内

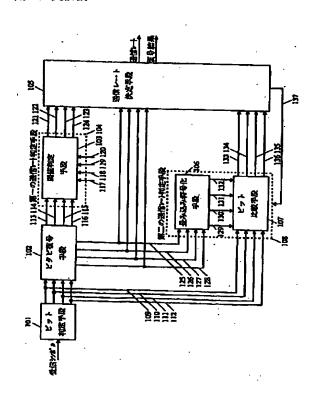
(74)代理人 弁理士 蔵合 正博

(54) 【発明の名称】 送信レート判定方法及び装置、並びにこれを用いた受信機

(57)【要約】

【課題】 複数の送信レートの1つで送信された符号化 通信の実際の送信レートを正確且つ効率良く決定するための送信レート判定方法および装置ならびにこれらを用いた受信機を提供する。

【解決手段】符号化通信は複数の送信レートで復号されて復号信号と、復号信頼性パラメータとを生成し、これに基づいて1つまたはそれ以上の候補送信レートが識別される。1つだけの候補送信レートが存在する場合には、実際の送信レートはその候補送信レートであると決定される。1つ以上の候補送信レートが存在する場合は、信号が復号された候補送信レートで復号信号を再符号化する。次に通信のビットを各々の候補送信レートについて再符号化信号のビットと比較して実際の送信レートを決定する。復号信頼性パラメータと比較するために関値を決定できる。



.

【特許請求の範囲】

【請求項1】 複数の送信レートの1つで送信された符号化通信の実際の送信レートを決定するための送信レート判定方法であって、

- (a) 前記符号化通信を前記複数の送信レートで復号して複数の復号信号を生成するステップと、
- (b) 前記復号信号の各々に対応する復号信頼性パラメータを決定するステップと、
- (c) 前記符号化通信が前記復号信頼性パラメータに基づいて高信頼度で復号された1つまたはそれ以上の候補 10 送信レートを識別するステップと、
- (d) 前記1つまたはそれ以上の候補送信レートから前 記実際の送信レートを決定するステップと、

を含むことを特徴とする送信レート判定方法。

【請求項2】 前記実際の送信レートは候補送信レートの個数が1の場合に前記候補送信レートであると決定されることを特徴とする請求項1に記載の送信レート判定方法。

【請求項3】 候補送信レートの個数が1を越える場合、前記実際の送信レートは

- (a) 各々の候補送信レートについて、前記復号ステップで前記候補送信レートで復号された前記複合信号を再符号化するステップと、
- (b) 各々の候補送信レートで、前記候補送信レートで 符号化した前記再符号化通信と前記符号化通信とを比較 するステップと、
- (c) 前記符号化した通信の前記実際の送信レートを最 も近い比較が得られる前記送信レートであると決定する ステップと、

を実行することにより決定することを特徴とする請求項 30 1に記載の送信レート判定方法。

【請求項4】 前記比較ステップは前記符号化通信と前記候補送信レートで符号化した前記再符号化通信の間の不一致ビットの個数を決定するステップを含むことを特徴とする請求項3に記載の送信レート判定方法。

【請求項5】 前記識別は前記復号信頼性パラメータと 関値を自覚することで実行されることを特徴とする請求 項1に記載の送信レート判定方法。

【請求項6】 前記閾値は測定された受信条件に基づいて決定されることを特徴とする請求項5に記載の送信レ 40 ート判定方法。

【請求項7】 前記測定された受信条件は前記通信の複数のマルチパス成分において受信電力の測定によって決定されることを特徴とする請求項6に記載の送信レート判定方法。

【請求項8】 前記測定された受信条件は前記符号化通信において総受信電力の測定によって決定されることを特徴とする請求項7に記載の送信レート判定方法。

【請求項9】 前記測定された受信条件は前記総受信電力に対する前記複数のマルチパス成分の少なくとも1つ 50

において前記受信電力の1つまたはそれ以上の比を計算することによって決定されることを特徴とする請求項8 に記載の送信レート判定方法。

【請求項10】 複数の送信レートの1つで送信された 符号化通信の実際の送信レートを決定するための送信レ ート判定装置であって、

前記複数の送信レートで前記符号化通信を復号して複数 の複合信号と前記複合信号の各々について復号信頼性パ ラメータを生成するための手段と、

10 前記復号信頼性パラメータに基づいて前記符号化通信が 高信頼性で復号された1つまたはそれ以上の候補送信レ ートを識別するための手段と、

前記1つまたはそれ以上の候補送信レートから前記実際 の送信レートを決定するための手段と、

を含むことを特徴とする送信レート判定装置。

【請求項11】 前記決定手段は

前記復号信号が前記復号手段によって復号された前記同 じ候補送信レートで前記復号信号の各々を再符号化する ための手段と、

20 前記再符号化信号を前記符号化通信と比較するための手段と、

前記比較の結果に基づいて前記符号化通信の前記実際の送信レートを決定するための手段と、

を含むことを特徴とする請求項10に記載の送信レート 判定装置。

【請求項12】 前記比較手段は前記符号化通信と前記 再符号化信号の間の不一致ビットの個数を決定すること を特徴とする請求項11に記載の送信レート判定装置。

【請求項13】 前記識別手段は前記復号信頼性パラメータを閾値と比較するための手段を含むことを特徴とする請求項10に記載の送信レート判定装置。

【請求項14】 測定された受信条件に基づいて前記閾値を決定するための手段を更に含むことを特徴とする請求項13に記載の送信レート判定装置。

【請求項15】 前記測定された受信条件は前記符号化通信の複数のマルチパス成分における受信電力の測定に基づくことを特徴とする請求項14に記載の送信レート判定装置。

【請求項16】 前記測定された受信条件は前記符号化 通信における総受信電力の測定に基づくことを特徴とす る請求項15に記載の送信レート判定装置。

【請求項17】 前記測定された受信条件は前記総受信電力に対する前記複数のマルチパス成分の少なくとも1つにおける前記受信電力の1つまたはそれ以上の比を計算することによって決定されることを特徴とする請求項16に記載の送信レート判定装置。

【請求項18】 複数の所定の送信レートのいずれかで 送信された通信を復調し復号するための拡散スペクトル 通信受信機であって、

通信信号の複数のマルチパス成分の各々を復調するため

2

40

の複数の復調手段と、

前記復調したマルチパス成分を組み合せて合成復調信号 を発生するための手段と、

受信条件を測定するための手段と、

前記合成復調信号と前記測定した受信条件に応答して前 記通信が送信された実際の送信レートを決定するためと 前記実際の送信レートで復号した通信信号を発生するた めの手段と、

を含むことを特徴とする通信受信機。

【請求項19】 実際の送信レートを決定するための前 10 記手段は更に、

前記複数の送信レートで前記通信を復号して複数の復号 信号と前記復号信号の各々についての復号信頼性パラメ ータとを発生するための手段と、

前記復号信頼性パラメータに基づいて前記通信が高信頼 性で復号された1つまたはそれ以上の候補送信レートを 識別するための手段と、

前記1つまたはそれ以上の候補送信レートから前記実際 の送信レートを決定するための手段と、

を含むことを特徴とする請求項18に記載の通信受信機。

【請求項20】 前記1つまたはそれ以上の候補送信レートから前記実際の送信レートを決定するための前記手 段は、

前記復号手段によって前記復号信号が各々復号されたの と同じ候補送信レートで前記復号信号の各々を再符号化 するための手段と、

前記再符号化信号を前記通信と比較するための手段と、 前記比較の結果に基づいて前記通信の前記実際の送信レ ートを決定するための手段と、 を含むことを特徴とす 30 る請求項19に記載の通信受信機。

【請求項21】 前記識別手段は前記復号信頼性パラメータと前記測定した受信条件に基づいて選択した閾値とを比較するための手段を含むことを特徴とする請求項19に記載の通信受信機。

【請求項22】 受信条件を測定するための前記手段は 前記通信の前記マルチパス成分の各々において受信電力 を測定するための手段を含むことを特徴とする請求項1 8に記載の通信受信機。

【請求項23】 受信条件を測定するための前記手段は前記通信での前記総受信電力を測定するための手段を更に含むことを特徴とする請求項22に記載の通信受信機

【請求項24】 前記受信条件は前記総受信電力に対する前記複数のマルチパス成分の少なくとも1つにおける前記受信電力の1つまたはそれ以上の比を計算することによって決定されることを特徴とする請求項23に記載の通信受信機。

【請求項25】 ある時間間隔でディジタル情報の送信 レートが変化し且つ、前記ディジタル情報が誤り訂正符 50

号化されて送信される可変送信レート・ディジタル通信 系の受信機において、前記或る時間間隔を処理単位とし て、全ての送信レートを仮定して受信シンボルを合成 し、ビット判定して出力するビット判定手段と、前記ビ ット判定手段の出力を入力し、全ての送信レートを仮定 して誤り訂正符号の復号を行ない、各送信レートについ ての復号結果と前記復号結果の信頼性を出力する誤り訂 正符号の復号手段と、各送信レートについて、前記復号 結果の信頼性と固定の閾値との比較結果を第1の送信レ ート判定結果として出力する閾値判定手段と、指定送信 レートの前記復号結果を再度誤り訂正符号化し出力する 誤り訂正符号化手段と、前記指定送信レートについて、 前記誤り訂正符号化手段の出力と前記ビット判定手段の 出力とを比較し、不一致ビット数をカウントし第2の送 信レート判定結果として出力するビット比較手段と、前 記各送信レートについての復号結果と前記第1の送信レ ート判定結果と前記第2の送信レート判定結果とを入力 し、前記第1の送信レート判定結果に応じて、前記誤り

【請求項26】 閾値判定手段の閾値が適応的に変更可能であることを特徴とする請求項25記載の送信レート判定装置、

訂正符号化手段と前記ビット比較手段に前記指定送信レ

ートを与え、前記第1の送信レート判定結果または、前

記第2の送信レート判定結果から送信レートを決定し、

決定された送信レートに対応する復号結果を出力する送

信レート決定手段とを具備する送信レート判定装置。

【請求項27】 ある時間間隔でディジタル情報の送信 レートが変化し且つ、前記ディジタル情報が誤り訂正符 号化された後、さらに擬似ランダム符号を乗算されるこ とによって帯域拡散されて送信される可変送信レート・ ディジタルCDMA通信系の受信機において、アナログ 受信信号をディジタル信号に変換して出力するA/D変 換手段と、前記A/D変換手段の出力から、擬似ランダ ム符号の相関演算によってシンボルを抽出して出力する 1つ以上の逆拡散手段と、前記逆拡散手段が出力する各 シンボルを同相で加算して出力する同相加算手段と、前 記同相加算手段の出力が受信シンボルとして入力され、 前記或る時間間隔を処理単位として、全ての送信レート を仮定して受信シンボルを合成し、ビット判定して出力 するビット判定手段と、前記ビット判定手段の出力を入 力し、全ての送信レートを仮定して誤り訂正符号の復号 を行ない、各送信レートについての復号結果と前記復号 結果の信頼性を出力する誤り訂正符号の復号手段と、各 送信レートについて、前記復号結果の信頼性と固定の閾 値との比較結果を第1の送信レート判定結果として出力 する閾値判定手段と、指定送信レートの前記復号結果を 再度誤り訂正符号化し出力する誤り訂正符号化手段と、 前記指定送信レートについて、前記誤り訂正符号化手段 の出力と前記ビット判定手段の出力とを比較し、不一致 ビット数をカウントし第2の送信レート判定結果として

20

30

40

出力するビット比較手段と、前記各送信レートについての復号結果と前記第1の送信レート判定結果と前記第2の送信レート判定結果とを入力し、前記第1の送信レート判定結果に応じて、前記誤り訂正符号化手段と前記ビット比較手段に前記指定送信レートを与え、前記第1の送信レート判定結果または、前記第2の送信レート判定結果から送信レートを決定し、決定された送信レートに対応する復号結果を出力する送信レート決定手段とを具備するCDMA受信機。

【請求項28】 逆拡散手段は、前記A/D変換手段の出力から、擬似ランダム符号の相関演算によってシンボルを抽出し、さらに、シンボルのエネルギーに比例する値を求めて出力し、また、前記A/D変換手段の出力から総受信電力に比例する値を求めて出力する総受信電力測定手段と、前記シンボルのエネルギーに比例する値と前記総受信電力に比例する値から伝送路の状態を推定する伝送路状態推定手段と、前記伝送路の状態がら関値判定手段に最も適切な関値を設定する関値決定手段とを具備し、前記関値判定手段の関値が、推定された伝送路の状態に応じて適応的に変更可能であることを特徴とする請求項27記載のCDMA受信機。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明はデジタル通信受信機に関し、さらに詳しくは、デジタル通信受信機において複数の送信レートのうちで選択した1つの送信レートで、且つエラー訂正符号化の後に送信されたデータの受信フレームの送信レートを決定するための送信レート判定方法及び装置、並びにこれを用いた受信機に関するものである。

[0002]

【従来の技術】特に、送信されたデータを検出するための受信機で使用すべき送信レートを表わすための信号が送信されない可変レート送信(或いは通信)システムというのはそれ自身殆ど前例がなく、それ故に、送信レート判定装置なるものも前例は少ない。それでもなお、可変レート送信システムの例が幾つか存在している。本発明は復号処理の結果として得られた情報から、受信したデータ・フレームが送信された送信レートを判定するための送信レート判定装置およびその方法を提供することに関する。

【0003】可変レート送信の全般的な事柄について、図11を参照して説明する。以下の説明では、任意のデータ・フレームの送信レートは1.2キロバイト毎秒(以下、「kbps」で表す)、2.4kbps、4.8kbps、9.6kbpsの間で変化する値をとるものとして説明する。送信機は、或る時間間隔(以下、これをフレームと記述する)ごとに、送信すべき情報量の多少に応じて1.2kbps、2.4kbps、4.8kbps、9.6kbpsのうちから送信しようとする

データの品質および送信チャンネルの特性にしたがって 利用できる送信レートを選択する。そして、送信機はチャンネル的に選択した送信レートでデータを送信する。 これが可変送信レートの概略であり、当然のことなが

これが可変送信レートの概略であり、当然のことなが ら、送信すべき情報量の多い送信フレームでは高速な送 信レートが選択される。

【0004】図11は可変レート送信システムで送信されたシングルフレームを構成するための方法の例を示す。図11のデータフレームの構造の図示は例示することを目的としたものであって、送信レート判定装置へ受信したデータフレームを提示するべき方法のような何らかの特定の制約を示すものではない。

【0005】図11に図示してあるように、可変レート送信システムで送信されたフレームは、選択した送信レートにしたがって送信されるデータ量と無関係に、固定持続時間、または「送信フレーム幅」181を有する。このような固定幅のフレームを用いると受信機は均一な時間的持続にしたがってフレームごとに通信を取り扱うことができるようになる。

【0006】図11に図示してあるように、異なる送信レートでの送信のためにデータをフォーマットする場合、各々の送信ビットの持続時間または「幅」は均一かつ比例的に変化する。たとえば、9.6kbps送信レートで送信するためにフォーマットしたフレームのビットの幅182は1単位時間であり、4.8kbpsのレートで送信するためにはビットあたり2単位時間183が必要とされ、2.4kbpsの送信レートでの送信のためには4単位時間184が必要とされ、1.2kbpsレートでの送信のためには8単位時間185が必要である。

【0007】これによって異なる送信レートによって送 信されたビットの瞬間信号パワーに対応する関係が得ら れる。つまり、1.2kbpsのレートで送信されたビ ットは、9.6kbpsレートで送信されたビットより 持続時間が8倍長いので、1.2kbpsのレートで送 信されたビットは対応して少ない電力レベルで送信で き、これは、たとえば、9.6kbpsのレートでビッ トが送信される電力レベルの8分の1とすることができ る。2. 4kbpsと4. 8kbpsのレートで送信さ れるビットの電力レベルも9.6kbpsで送信するた めに使用される電力レベルとの対応関係で減少する。こ のように低い送信レートでの送信のために送信電力レベ ルを減少すると、時間に対する全体的な送信機電力使用 量が減少し、送信機のエネルギー(電池電力等)が節約 され、他の送信された通信との干渉が減少され、一度に 使用できるシステムのチャンネル数が増大する。

【0008】受信機が到着する通信の送信レートの表示が通知されなかった場合、受信機は送信データ自体から送信レートを決定する必要がある。図11に図示してあるように、データが最大の9.6kbpsレートより低

いレートで送信される場合、データはレシーバに対して 反復送信されたように見える。 つまり、4.8kbps レートで送信されたデータは、時間間隔の各々が9.6 k b p s レートで1 ビットを送信するのに必要とされる 時間に対応する総送信時間に対して、2回送信されたよ うに見える。つまり、送信の実際の送信レートを決定す るための方法では、データビットが反復送信された回数 を判定するための方法となるように考えることができ る。

【0009】上記で説明したように、データが送信され 10 る電力レベルは異なる送信レートによって変化する。し かし、デジタル通信では送信のビットあたり送信信号エ ネルギーが減少する場合に受信した送信のエラーレート が増加することは周知となっている。つまり、送信デー タ・レートの判定においてエラーが発生する確率を減少 するためには、高い送信レートで受信した送信で送信ビ ットあたりに存在する信号エネルギーの減少のため送信 のビットエラー・レートの増加を考慮するような方法で 受信した通信の送信レートを決定する送信レート判定装 置が必要とされる。

【0010】ここで、従来の送信レート判定装置につい て説明する。図10は従来の送信レート判定装置の構成 を示すプロック図である。この図において符号1は送信 レートとして1.2kbpsを仮定した処理手段、2は 送信レートとして2.4kbpsを仮定した処理手段、 1は送信レートとして4.8kbpsを仮定した処理手 段、4は送信レート決定手段である。

【0011】このような構成において、送信レート1. 2kbpsを仮定した処理手段1はscore8を0に リセットしてから、送信レート9.6kbpsのディジ タル情報1ビットの幅で1フレームを8ビットずつに分 割し、各8ビットについて、正と負の符号数をカウント し、大きい方のカウント数をNEQとする。もし、NE Qが5以上であるならば、score8をインクリメン トする。これを1フレームにわたって行なう、最終的 に、送信レートが1.2kbpsであることの確からし さを表す指標として、

 $REP8 = score8 \times REP8_SCAL$

を得る。REP8_SCALEは、スケール・ファクタ 一定数である。以上の処理で、もしもそのフレームの送 信レートが1.2kbpsであるならば、連続する8ビ ットは同じディジタル情報であり、同じ符号を持ってい るから、REP8は大きな値となるはずである。

【0012】送信レート2. 4kbpsを仮定した処理 手段2はscore4を0にリセットしてから、送信レ ート9.6kbpsのディジタル情報1ビットの幅で1 フレームを4ビットずつに分割し、各4ビットについ て、正と負の符号数をカウントし、大きい方のカウント 数をNEQとする。もし、NEQが3以上であるなら

ば、score4をインクリメントする。これを1フレ ームにわたって行なう、最終的に、送信レートが2.4 k b p s であることの確からしさを表す指標として、 $REP4 = score4 \times REP4_SCAL$

を得る。REP4_SCALEは、スケール・ファクタ 一定数である。以上の処理で、もしもそのフレームの送 信レートが2. 4kbpsであるならば、連続する4ビ ットは同じディジタル情報であり、同じ符号を持ってい るから、REP4は大きな値となるはずである。

【0013】送信レート4.8kbpsを仮定した処理 手段3はscore2を0にリセットしてから、送信レ ート9.6kbpsのディジタル情報1ビットの幅で1 フレームを2ビットずつに分割し、各2ビットについ て、両ビットの符号を比較し、等しい場合はscore 2をインクリメントする。これを1フレームにわたって 行なう、最終的に、送信レートが4.8kbpsである ことの確からしさを表す指標として、

 $REP2 = score2 \times REP2 SCAL$ Ε

を得る。REP2 SCALEは、スケール・ファクタ 一定数である。以上の処理で、もしもそのフレームの送 信レートが4.8kbpsであるならば、連続する2ビ ットは同じディジタル情報であり、同じ符号を持ってい るから、REP2は大きな値となるはずである。

【0014】送信レート決定手段4は、まずREP8を あらかじめ決められた閾値と比較し、閾値よりも大きい ならば、そのフレームの送信レートを1.2 k b p s と 判断する。そうでない場合は、次にREP4を同様に閾 値と比較し、閾値よりも大きいならば、そのフレームの 送信レートを2.4kbpsと判断する。そうでない場 合は、最後にREP2を同様に閾値と比較し、閾値より も大きいならば、そのフレームの送信レートを4.8k bpsと判断する。もしそうでない場合は、そのフレー ムの送信レートを9.6kbpsと判断する。

[0015]

【発明が解決しようとする課題】上記で説明したよう に、データが送信される電力レベルは異なる送信レート によって変化する。しかし、デジタル通信では送信のビ ットあたり送信信号エネルギーが減少する場合に受信し た送信のエラーレートが増加することは周知となってい る。つまり、送信データ・レートの判定においてエラー が発生する確率を減少するためには、高い送信レートで 受信した送信で送信ビットあたりに存在する信号エネル ギーの減少のため送信のビットエラー・レートの増加を 考慮するような方法で受信した通信の送信レートを決定 する送信レート判定装置が必要とされる。

【0016】また、上記の図10に示す送信レート判定 装置におけるように、可変送信レー通信を行なう通信系 50 では、先に述べたように、平均送信電力を減少させるた

40

関値の調整を行なえるようにすることによって送信レートの判定において精度の向上を提供するようなCDMA受信機システムを提供することである。

10

[0023]

【課題を解決するための手段】本発明は上記目的を達成するために、複数の送信レートの1つで送信された符号化通信の実際の送信レートを決定するための方法を、前記符号化通信を前記複数の送信レートで復号して複数の復号信号を生成するステップと、前記復号信号の各々に対応する復号信頼性パラメータを決定するステップと、前記符号化通信が前記復号信頼性パラメータに基づいて高信頼度で復号された1つまたはそれ以上の候補送信レートを識別するステップと、前記1つまたはそれ以上の候補送信レートから前記実際の送信レートを決定するステップとから構成したものである。

【0024】また、本発明は、複数の送信レートの1つで送信された符号化通信の実際の送信レートを決定するための送信レート判定装置を、前記複数の送信レートで前記符号化通信を復号して複数の複合信号と前記複合信号の各々について復号信頼性パラメータを生成するための手段と、前記復号信頼性パラメータに基づいて前記符号化通信が高信頼性で復号された1つまたはそれ以上の候補送信レートを識別するための手段と、前記1つまたはそれ以上の候補送信レートから前記実際の送信レートを決定するための手段とから構成したことを要旨とす

【0025】本発明の別の態様として、複数の所定の送信レートのいずれかで送信された通信を復調し復号するための拡散スペクトル通信受信機を、通信信号の複数のマルチパス成分の各々を復調するための複数の復調手段と、前記復調したマルチパス成分を組み合せて合成復調信号を発生するための手段と、受信条件を測定するための手段と、前記合成復調信号と前記測定した受信条件に応答して前記通信が送信された実際の送信レートを決定するためと前記実際の送信レートで復号した通信信号を発生するための手段とから構成したことを要旨とするものである。

【0026】さらに本発明は、送信レート判定装置として、ある時間間隔でディジタル情報の送信レートが変化し且つ、前記ディジタル情報が誤り訂正符号化されて送信される可変送信レート・ディジタル通信系の受信機において、前記或る時間間隔を処理単位として、全ての送信レートを仮定して受信シンボルを合成し、ビット判定して出力するビット判定手段と、前記ビット判定手段の出力を入力し、全ての送信レートを仮定して誤り訂正符号の復号を行ない、各送信レートについての復号結果の信頼性を出力する誤り訂正符号の復号結果の信頼性を出力する誤り訂正符号の復号を設と、各送信レートについて、前記復号結果の信頼性と固定の関値との比較結果を第1の送信レート判定結果として出力する関値判定手段と、指定送信レートの前記復

めに低送信レートのフレームほど1ビット当たり(図11の送信レート9.6kbpsのディジタル情報1ビットと同一の幅当たり)のエネルギーを小さくして送信することが考えられる。したがって、従来例の送信レート判定装置のように、送信レート判定9.6kbpsのディジタル情報の1ビット幅単位でビット処理を行なって、送信レート判定を決定するような方式では、低送信レートの場合、劣悪なビットエネルギー対ノイズ電力比によって、ビット誤りが増加するために、送信レート判定の誤りが増大することが問題となる。また、ディジタル情報が誤り訂正符号化されてから送信されるような通信系では、誤り訂正符号の効果が送信レートの判定に寄与されず、効率の悪い通信方式となってしまうという問題がある。

【0017】したがって、本発明の第1の目的は、可能な送信レートの相対的な大きさの変化と無関係に、また受信した通信の特徴的なビットエラー・レート大きさと無関係に、受信した通信の実際の送信レートを正確に判定するための送信レート判定装置およびその方法を提供することである。

【0018】本発明の更なる目的は、少なくとも部分的に、送信のためにエラー訂正符号化されているビットの復号結果に基づいた受信通信の送信レートを正確に判定するための送信レート判定装置およびその方法を提供することである。

【0019】本発明の更に別の目的は、復号処理によって得られ、エラー訂正符号化信号を復号する結果の信頼性としての指標を提供するようなパラメータの使用により、受信した通信の送信レートを正確に判定するための送信レート判定装置およびその方法を提供することである。

【0020】本発明の更に別の目的は一組の閾値にしたがって1つまたはそれ以上の候補送信レートの初期決定を実行し、また更に演算を実行して決定した幾つかの候補送信レートから実際の送信レートを決定するような受信通信の送信レートを正確に判定するための送信レート判定装置およびその方法を提供することである。

【0021】本発明の更に別の目的は、複数の候補送信レートの各々について符号化された受信通信と復号した受信通信の再エンコーディングの結果に基づいて受信した通信の送信レートを正確に判定するための送信レート判定装置およびその方法を提供することである。

【0022】本発明の更に別の目的は、少なくとも部分的に1つまたはそれ以上の候補送信レートの初期決定に基づいて受信した通信の送信レートを正確に決定するための送信レート判定装置および/またはその方法を組み込んであるCDMA受信機システムの改良を提供することである。本発明の更に別の目的は、送信のマルチパス成分の相対強度を含め測定した受信条件に基づいて特定の送信レートでの復号精度を判定するために用いられる

12

号結果を再度誤り訂正符号化し出力する誤り訂正符号化 手段と、前記指定送信レートについて、前記誤り訂正符 号化手段の出力と前記ビット判定手段の出力とを比較 し、不一致ビット数をカウントし第2の送信レート判定 結果として出力するビット比較手段と、前記各送信レー トについての復号結果と前記第1の送信レート判定結果 と前記第2の送信レート判定結果とを入力し、前記第1 の送信レート判定結果に応じて、前記誤り訂正符号化手 段と前記ビット比較手段に前記指定送信レートを与え、 前記第1の送信レート判定結果または、前記第2の送信 レート判定結果から送信レートを決定し、決定された送 信レートに対応する復号結果を出力する送信レート決定 手段とを備えたことを要旨とするものである。このよう な送信レート判定装置において、閾値判定手段の閾値は 適応的に変更可能とすることができる。

【0027】また、本発明は、ある時間間隔でディジタ ル情報の送信レートが変化し且つ、前記ディジタル情報 が誤り訂正符号化された後、さらに擬似ランダム符号を 乗算されることによって帯域拡散されて送信される可変 送信レート・ディジタルCDMA通信系の受信機を、ア ナログ受信信号をディジタル信号に変換して出力するA /D変換手段と、前記A/D変換手段の出力から、擬似 ランダム符号の相関演算によってシンボルを抽出して出 力する1つ以上の逆拡散手段と、前記逆拡散手段が出力 する各シンボルを同相で加算して出力する同相加算手段 と、前記同相加算手段の出力から送信レートを判定する 送信レート判定装置とから構成し、前記送信レート判定 装置は、前記同相加算手段の出力が受信シンボルとして 入力され、前記或る時間間隔を処理単位として、全ての 送信レートを仮定して受信シンボルを合成し、ビット判 30 定して出力するビット判定手段と、前記ビット判定手段 の出力を入力し、全ての送信レートを仮定して誤り訂正 符号の復号を行ない、各送信レートについての復号結果 と前記復号結果の信頼性を出力する誤り訂正符号の復号 手段と、各送信レートについて、前記復号結果の信頼性 と固定の閾値との比較結果を第1の送信レート判定結果 として出力する閾値判定手段と、指定送信レートの前記 復号結果を再度誤り訂正符号化し出力する誤り訂正符号 化手段と、前記指定送信レートについて、前記誤り訂正 符号化手段の出力と前記ビット判定手段の出力とを比較 し、不一致ビット数をカウントし第2の送信レート判定 結果として出力するビット比較手段と、前記各送信レー トについての復号結果と前記第1の送信レート判定結果 と前記第2の送信レート判定結果とを入力し、前記第1 の送信レート判定結果に応じて、前記誤り訂正符号化手 段と前記ビット比較手段に前記指定送信レートを与え、 前記第1の送信レート判定結果または、前記第2の送信 レート判定結果から送信レートを決定し、決定された送 信レートに対応する復号結果を出力する送信レート決定 手段とを具備していることを特徴とするものである。さ

らにこのようなCDMA受信機において、逆拡散手段に 前記A/D変換手段の出力から、擬似ランダム符号の相 関演算によってシンボルを抽出し、さらに、シンボルの エネルギーに比例する値を求めて出力する機能を付与す るとともに、前記A/D変換手段の出力から総受信電力 に比例する値を求めて出力する総受信電力測定手段と、 前記シンボルのエネルギーに比例する値と前記総受信電 力に比例する値から伝送路の状態を推定する伝送路状態 推定手段と、前記伝送路の状態から閾値判定手段に最も 適切な閾値を設定する閾値決定手段とを具備し、前記閾 値判定手段の閾値が、推定された伝送路の状態に応じて 適応的に変更可能であるようにすることも可能である。

【0028】このような送信レート判定装置は、全ての 送信レートを仮定して、各送信レートに対応するビット 繰り返し回数だけ、受信ビットの足し込みを行なうこと によって低送信レート通信時のビットエネルギー対ノイ ズ電力比を改善し、さらに誤り訂正符号の復号処理の副 産物として得られる復号結果の信頼性を示す値を用いて 第1の送信レート判定を行ない、第1の送信レート判定 で複数の送信レートが候補として挙げられる場合には、 第2の送信レート判定として、復号前のビットと復号結 果を再誤り訂正符号化したビットとを比較して、両者の 不一致の比較によって送信レートを判定するため、送信 レートの大小、または、復号前のビット誤りの大小によ らず、正確な送信レート判定を行なうことが可能であ り、さらに誤り訂正符号の効果を送信レート判定に寄与 させることができる。

【0029】また、この送信レート判定装置をCDMA 通信系で使用する受信機に適用し、さらにCDMA受信 部で伝送路の状態を推測して、その推測結果から、送信 レート判定装置の閾値判定手段の閾値を適応的に変える ことにより、さらに正確な送信レート判定を行なうこと ができる。

[0030]

50

【発明の実施の形態】本発明の請求項1に記載の発明 は、複数の送信レートの1つで送信された符号化通信の 実際の送信レートを決定するための送信レート判定方法 であって、前記符号化通信を前記複数の送信レートで復 号して複数の復号信号を生成するステップと、前記復号 信号の各々に対応する復号信頼性パラメータを決定する ステップと、前記符号化通信が前記復号信頼性パラメー タに基づいて髙信頼度で復号された1つまたはそれ以上 の候補送信レートを識別するステップと、前記1つまた はそれ以上の候補送信レートから前記実際の送信レート を決定するステップと、を含むようにしたものである。 【0031】本発明の請求項2に記載の発明は、請求項 1に記載の送信レート判定方法において、前記実際の送 信レートは候補送信レートの個数が1の場合に前記候補 送信レートであると決定されるようにしたものである。

【0032】本発明の請求項3に記載の発明は、請求項

14

1に記載の送信レート判定方法において、候補送信レートの個数が1を越える場合、前記実際の送信レートは、各々の候補送信レートについて、前記復号ステップで前記候補送信レートで復号された前記複合信号を再符号化するステップと、各々の候補送信レートで、前記候補送信レートで符号化した前記再符号化通信と前記符号化通信とを比較するステップと、前記符号化した通信の前記実際の送信レートを最も近い比較が得られる前記送信レートであると決定するステップとを実行することにより決定するようにしたものである。

【0033】本発明の請求項4に記載の発明は、請求項3に記載の送信レート判定方法において、前記比較ステップは前記符号化通信と前記候補送信レートで符号化した前記再符号化通信の間の不一致ビットの個数を決定するステップを含むようにしたものである。

【0034】本発明の請求項5に記載の発明は、請求項1に記載の送信レート判定方法において、前記識別は前記復号信頼性パラメータと閾値を自覚することで実行されるようにしたものである。

【0035】本発明の請求項6に記載の発明は、請求項 20 5に記載の送信レート判定方法において、前記閾値は測定された受信条件に基づいて決定されるようにしたものである。

【0036】本発明の請求項7に記載の発明は、請求項6に記載の送信レート判定方法において、前記測定された受信条件は前記通信の複数のマルチパス成分において受信電力の測定によって決定されるようにしたものである。

【0037】本発明の請求項8に記載の発明は、請求項7に記載の送信レート判定方法において、前記測定され30た受信条件は前記符号化通信において総受信電力の測定によって決定されるようにしたものである。

【0038】本発明の請求項9に記載の発明は、請求項8に記載の送信レート判定方法において、前記測定された受信条件は前記総受信電力に対する前記複数のマルチパス成分の少なくとも1つにおいて前記受信電力の1つまたはそれ以上の比を計算することによって決定されるようにしたものである。

【0039】本発明の請求項10に記載の発明は、複数の送信レートの1つで送信された符号化通信の実際の送 40 信レートを決定するための送信レート判定装置であって、前記複数の送信レートで前記符号化通信を復号して複数の複合信号と前記複合信号の各々について復号信頼性パラメータを生成するための手段と、前記復号信頼性パラメータに基づいて前記符号化通信が高信頼性で復号された1つまたはそれ以上の候補送信レートを識別するための手段と、前記1つまたはそれ以上の候補送信レートから前記実際の送信レートを決定するための手段とを備えているものであり、送信レートの大小、または、復号前のビット誤りの大小によらず、正確な送信レート判 50

定を行なうことが可能であり、さらに誤り訂正符号の効果を送信レート判定に寄与させることができるという作用を有する。

【0040】本発明の請求項11に記載の発明は、請求項10に記載の送信レート判定装置において、前記決定手段は、前記復号信号が前記復号手段によって復号された前記同じ候補送信レートで前記復号信号の各々を再符号化するための手段と、前記再符号化信号を前記符号化通信と比較するための手段と、前記比較の結果に基づいて前記符号化通信の前記実際の送信レートを決定するための手段とを含むようにしたものである。

【0041】本発明の請求項12に記載の発明は、請求項11に記載の送信レート判定装置において、前記比較手段は前記符号化通信と前記再符号化信号の間の不一致ビットの個数を決定するようにしたものである。

【0042】本発明の請求項13に記載の発明は、請求項10に記載の送信レート判定装置において、前記識別手段は前記復号信頼性パラメータを閾値と比較するための手段を含むようにしたものである。

【0043】本発明の請求項14に記載の発明は、請求項13に記載の送信レート判定装置において、測定された受信条件に基づいて前記閾値を決定するための手段を更に含むようにしたものである。

【0044】本発明の請求項15に記載の発明は、請求項14に記載の送信レート判定装置において、前記測定された受信条件は前記符号化通信の複数のマルチパス成分における受信電力の測定に基づくようにしたものである。

【0045】本発明の請求項16に記載の発明は、請求項15に記載の送信レート判定装置において、前記測定された受信条件は前記符号化通信における総受信電力の測定に基づくようにしたものである。

【0046】本発明の請求項17に記載の発明は、請求項16に記載の送信レート判定装置において、前記測定された受信条件は前記総受信電力に対する前記複数のマルチパス成分の少なくとも1つにおける前記受信電力の1つまたはそれ以上の比を計算することによって決定されるようにしたものである。

【0047】本発明の請求項18に記載の発明は、複数の所定の送信レートのいずれかで送信された通信を復調し復号するための拡散スペクトル通信受信機であって、通信信号の複数のマルチパス成分の各々を復調するための複数の復調手段と、前記復調したマルチパス成分を組み合せて合成復調信号を発生するための手段と、受信条件を測定するための手段と、前記合成復調信号と前記測定した受信条件に応答して前記通信が送信された実際の送信レートを決定するためと前記実際の送信レートで復号した通信信号を発生するための手段と、を含むことを特徴とする通信受信機。

【0048】本発明の請求項19に記載の発明は、請求

項18に記載の通信受信機において、実際の送信レート を決定するための前記手段は更に、前記複数の送信レー トで前記通信を復号して複数の復号信号と前記復号信号 の各々についての復号信頼性パラメータとを発生するた めの手段と、前記復号信頼性パラメータに基づいて前記 通信が高信頼性で復号された1つまたはそれ以上の候補 送信レートを職別するための手段と、前記1つまたはそ

れ以上の候補送信レートから前記実際の送信レートを決

定するための手段とを含むようにしたものである。

【0049】本発明の請求項20に記載の発明は、請求 10 項19に記載の通信受信機において、前記1つまたはそ れ以上の候補送信レートから前記実際の送信レートを決 定するための前記手段は、前記復号手段によって前記復 号信号が各々復号されたのと同じ候補送信レートで前記 復号信号の各々を再符号化するための手段と、前記再符 号化信号を前記通信と比較するための手段と、前記比較 の結果に基づいて前記通信の前記実際の送信レートを決 定するための手段とを含むようにしたものである。

【0050】本発明の請求項21に記載の発明は、請求 項19に記載の通信受信機において、前記識別手段は前 記復号信頼性パラメータと前記測定した受信条件に基づ いて選択した閾値とを比較するための手段を含むように したものである。

【0051】本発明の請求項22に記載の発明は、請求 項18に記載の通信受信機において、受信条件を測定す るための前記手段は前記通信の前記マルチパス成分の各 々において受信電力を測定するための手段を含むように したものである。

【0052】本発明の請求項23に記載の発明は、請求 項22に記載の通信受信機において、受信条件を測定す るための前記手段は前記通信での前記総受信電力を測定 するための手段を更に含むようにしたものである。

【0053】本発明の請求項24に記載の発明は、請求 項23に記載の通信受信機において、前記受信条件は前 記総受信電力に対する前記複数のマルチパス成分の少な くとも1つにおける前記受信電力の1つまたはそれ以上 の比を計算することによって決定されるようにしたもの である。

【0054】本発明の請求項25に記載の発明は、ある 時間間隔でディジタル情報の送信レートが変化し且つ、 前記ディジタル情報が誤り訂正符号化されて送信される 可変送信レート・ディジタル通信系の受信機において、 前記或る時間間隔を処理単位として、全ての送信レート を仮定して受信シンボルを合成し、ビット判定して出力 するビット判定手段と、前記ビット判定手段の出力を入 力し、全ての送信レートを仮定して誤り訂正符号の復号 を行ない、各送信レートについての復号結果と前記復号 結果の信頼性を出力する誤り訂正符号の復号手段と、各 送信レートについて、前記復号結果の信頼性と固定の閾 値との比較結果を第1の送信レート判定結果として出力 50

する閾値判定手段と、指定送信レートの前記復号結果を 再度誤り訂正符号化し出力する誤り訂正符号化手段と、

16

前記指定送信レートについて、前記誤り訂正符号化手段 の出力と前記ビット判定手段の出力とを比較し、不一致 ビット数をカウントし第2の送信レート判定結果として 出力するビット比較手段と、前記各送信レートについて の復号結果と前記第1の送信レート判定結果と前記第2 の送信レート判定結果とを入力し、前記第1の送信レー ト判定結果に応じて、前記誤り訂正符号化手段と前記ビ ット比較手段に前記指定送信レートを与え、前記第1の 送信レート判定結果または、前記第2の送信レート判定 結果から送信レートを決定し、決定された送信レートに 対応する復号結果を出力する送信レート決定手段とを具 備する構成としたものであり、送信レートの大小、また は、復号前のビット誤りの大小によらず、正確な送信レ ート判定を行なうことが可能であり、さらに誤り訂正符

【0055】本発明の請求項26に記載の発明は、請求 項25記載の送信レート判定装置において、閾値判定手 段の閾値が適応的に変更可能であるようにしたものであ る。

号の効果を送信レート判定に寄与させることができると

いう作用を有する。

【0056】本発明の請求項27に記載の発明は、ある 時間間隔でディジタル情報の送信レートが変化し且つ、 前記ディジタル情報が誤り訂正符号化された後、さらに 擬似ランダム符号を乗算されることによって帯域拡散さ れて送信される可変送信レート・ディジタルCDMA通 信系の受信機において、アナログ受信信号をディジタル 信号に変換して出力するA/D変換手段と、前記A/D 変換手段の出力から、擬似ランダム符号の相関演算によ ってシンボルを抽出して出力する1つ以上の逆拡散手段 と、前記逆拡散手段が出力する各シンボルを同相で加算 して出力する同相加算手段と、前記同相加算手段の出力 が受信シンボルとして入力され、前記或る時間間隔を処 理単位として、全ての送信レートを仮定して受信シンボ ルを合成し、ビット判定して出力するビット判定手段 と、前記ピット判定手段の出力を入力し、全ての送信レ ートを仮定して誤り訂正符号の復号を行ない、各送信レ ートについての復号結果と前記復号結果の信頼性を出力 する誤り訂正符号の復号手段と、各送信レートについ て、前記復号結果の信頼性と固定の閾値との比較結果を 第1の送信レート判定結果として出力する 閾値判定手段 と、指定送信レートの前記復号結果を再度誤り訂正符号 化し出力する誤り訂正符号化手段と、前記指定送信レー トについて、前記誤り訂正符号化手段の出力と前記ビッ ト判定手段の出力とを比較し、不一致ビット数をカウン トし第2の送信レート判定結果として出力するビット比 較手段と、前記各送信レートについての復号結果と前記 第1の送信レート判定結果と前記第2の送信レート判定 結果とを入力し、前記第1の送信レート判定結果に応じ

18

て、前記誤り訂正符号化手段と前記ビット比較手段に前記指定送信レートを与え、前記第1の送信レート判定結果または、前記第2の送信レート判定結果から送信レートを決定し、決定された送信レートに対応する復号結果を出力する送信レート決定手段とを具備したものであり、閾値判定手段の閾値が、推定された伝送路の状態に応じて適応的に変更可能であるという作用を有する。

【0057】本発明の請求項28に記載の発明は、請求項27記載のCDMA受信機において、逆拡散手段は、前記A/D変換手段の出力から、擬似ランダム符号の相関演算によってシンボルを抽出し、さらに、シンボルのエネルギーに比例する値を求めて出力し、また、前記A/D変換手段の出力から総受信電力に比例する値を求めて出力する総受信電力測定手段と、前記シンボルのエネルギーに比例する値と前記総受信電力に比例する値から伝送路の状態を推定する伝送路状態推定手段と、前記伝送路の状態がら閾値判定手段に最も適切な閾値を設定する閾値決定手段とを具備し、前記閾値判定手段の閾値が、推定された伝送路の状態に応じて適応的に変更可能であるようにしたものである。

【0058】本発明の実施の形態にしたがって実現した送信レート判定装置について各図を参照して説明する。本発明の送信レート判定装置は、送信機が、1フレーム毎に送信すべきディジタル情報量の多少によって、あらかじめ設定されている複数の送信レートの中から1つの送信レートを選択した後で、ディジタル情報を誤り訂正符号化して送信する通信系の受信機で使用される。そして、この送信レート判定装置は、デジタル的に符号化した通信の受信したデータ・フレームの送信レートを判定するために受信機で使用して、送信レートは、送信しようとするデータの品質にしたがってフレームごとに送信機で選択した複数の送信レートのいずれか1つとすることができる。受信すると、各々のデータ・フレームは受信機での復号を必要とする誤り訂正符号で符号化されている。

【0059】以下の説明では、符号化処理および復号処理に関する事柄の中で、誤り訂正符号の特定の例として 畳み込み符号(コンボリューション・コード)を説明 し、またビタビ復号を適当な復号処理の特定の例として 説明する。しかし本発明は本明細書に記載されている特定の符号化および復号技術を使用するシステムへの応用 に制限されないことが当業者には理解されよう。

【0060】畳み込み符号を使用して行なう符号化処理について最初に説明する。図4は通信システム等において用いられる畳み込み符号化器(コンボリューション・エンコーダ)の一般例の構造を示すプロック図である。図4において、参照番号401はバイナリ値「1」と「0」のシーケンシャル入力を受け入れる3段シフトレジスタであり、新しいディジタル値が入力される度に以前のディジタル値内容は次の段にシフトされる。そし

て、各クロックサイクルの始めで、シーケンシャル入力は3段シフトレジスタ401の第1段s1へクロックされ、直前のサイクルの間の各段の内容が右ヘシフトされる。以下に示すような演算の実行後、シフトレジスタの各段の内容は次の後続段にシフトされクロックされる。

【0061】参照番号402はモジュロ2加算器で、3 段シフトレジスタ401の第1段s1の内容、および3 段シフトレジスタ401の第2段s2と第3段s3の内 容をモジュロ2加算する。参照番号403はモジュロ2 加算器で、3段シフトレジスタ401の第1段s1と第 3段 s 3の内容をモジュロ 2 加算する。ここで、モジュ ロ2加算とは、入力の「1」の個数が奇数の場合にデジ タル出力値「1」が得られ、それ以外の場合にはデジタ ル出力値「0」が得られるような加算アルゴリズム(す なわち演算方法)をあらわしている。404はサンプリ ングスイッチであり、3段シフトレジスタ401への入 力に連続して表われる全てのビットについてモジュロ2 加算器402とモジュロ2加算器403の出力を含む2 ビットシーケンシャル出力を提供するために使用する。 すなわち、サンプリングスイッチ404は、3段シフト レジスタ401にディジタル値が1ビット入力される度 に、モジュロ2加算器402、モジュロ2加算器403 の順に各モジュロ2加算器402、403の出力を1度 づつ選択して切り替え出力するものである。なお、サン プリングスイッチ404の出力は畳み込み符号化器の符 号化出力(畳み込み符号)を構成する。

【0062】図4に図示してある畳み込み符号化器の動 作を説明する。ここでは、1フレーム当たり、長さ10 ビットのデジタル情報のストリームがフレームごとに畳 み込み符号化器へ入力されるような場合について説明す る。符号化開始前に3段シフトレジスタ401の各段 s 1, s2, s3はバイナリ値「0」にリセットされてい る。つまりs1=[0]、s2=[0]、s3=[0]である。ここで s 1, s 2, s 3 は 3 段シフトレジスタ 401の各々の段の内容である。一例として、デジタル 情報ビットの7ビット・ストリームが値「100111 0」を有していると仮定する。さらに、7ビットの情報 のフレームが符号化された後で3段シフトレジスタ40 1の3つの段をリセットするために使用するバイナリ値 「0」を有する3ビットのストリームが7ビット情報ス トリームの最後に付加される。つまり、連続して3段シ フトレジスタ401へ入力されるビットのストリーム全 体はバイナリ値

[1001110000]

を有する10ビットのフレームである。

【0063】バイナリ値「1」を有する10ビットフレームの第1のビットが3段シフトレジスタ401に入力された後、3段シフトレジスタ401の内容は、s1=「1」、s2=「0」、s3=「0」になる。その結50 果、モジュロ2加算器402の出力は「1」になり、モ

30

20

【0064】バイナリ値「0」の第3のビットが3段シフトレジスタ401に入力された後で、3段シフトレジスタ401の内容はs1=[0]、s2=[0]、s3=[1]となる。モジュロ2加算器402で得られた出力は「1」となり、またモジュロ2加算器403の出力は「1」となる。その結果、サンプリングスイッチ404の畳み込み符号出力は「112となる。

【0065】以上の動作を残りのビットに対しても続けることによって上記1フレームのデータが符号化されると、10ビットの情報ストリームは10個の冗長ビットが付加された20ビットの符号化ストリーム、すなわち畳み込み符号となる。つまり、畳み込み符号化器(図4)の畳み込み符号出力はバイナリ値

「11101111011001110000」を有する20ビットの符号化出力ストリームとして表われる。

【0066】ビタビ復号の原理について、図5乃至図8を参照して説明する。図5(a)は、値として「11101111011101110000」を有する、図4に示した畳み込み符号化器の全符号化パターンを説明的に表す格子線図(トレリス図)を示し、畳み込み符号化したフレームの復号はこの格子線図に沿

【0067】畳み込み符号化したビットのフレームをビタビ処理によって復号するためには、たとえば図5

って行なわれる。

- (a) に示す格子線図に図示してあるような復号パターンを受信機の復号化器 (デコーダ) にあらかじめ入力し受信機が知っているようにしておく必要がある。図5
- (a) から図8 (c) に示した格子線図では、記号
- 「〇」で節点(ノード)をあらわし、実線矢印または破線矢印は復号パスの枝すなわち分岐を表わす。 a から j の間隔と、状態 0、状態 1、状態 2、状態 3とは、格子線図中の各分岐と、隣接節点間(区間)を表わすものとする。

【0068】畳み込み符号のエラー訂正能力を示すため、ビタビ復号の原理について、上記処理で得られた20ビットのストリームのうちで、送信でのエラーの発生により上記20ビットのストリームのうち2ビットで誤ったバイナリ値を表わすようになったものとする。ここでは、上記の20ビットの畳み込み符号化ストリームの復号を特に参照して説明する。エラーは20ビット・ス 50

トリームの2番目と5番目のビットに生じており、次のように表われる:

送信された符号化フレーム

「11101111011001110000」 受信された符号化フレーム

「10100111011001110000」 ビタビ復号処理による復号は、以下に示すように、受信 したフレームの符号化ビットを2ビットフレーム・セグ メントに分割することから開始する:

) 受信時の符号化フレーム

[10] [10] [01] [11] [01] [10] [01] [10]

【0069】図5 (a) に示した区間 a からj では、受 信フレームの各々の連続した2ビット・セグメントを格 子線図の各々の分岐に対応する別の2ビット・シーケン スと比較する。たとえば、復号の開始時に、20ビット ・フレームの最初の2ビット・セグメント「10」をシ ーケンス「00」に対応する実線矢印の分岐と比較す る。20ビット・フレームの最初の2ビット・セグメン ト「10」はシーケンス「11」に対応する破線矢印の 分岐とも比較し、これらの分岐は区間 a を跨ぐ唯一の分 岐である。容易に分かるように、フレームの最初の2ビ ット・セグメントは、ビット値「10」を有しているの で、分岐のどちらとも一致しない。しかし、復号処理の このステップで必要とされるのは受信した2ビット・セ グメントと、格子線図の分岐に対応するビット・シーケ ンスとの間で異なるビット数を計算することである。各 々の受信した2ビット・セグメントについて得られた比 較の結果は、ハミング距離と呼ばれる。例として、ビッ ト・シーケンス「01」と「11」の間のハミング距離 は1であり、ビット・シーケンス「11」と「11」の 間のハミング距離はゼロである。たとえばユークリッド 距離を決定することで異なるビット・シーケンスの間の 距離を計算するための他の方法が存在することは当業者 には理解されよう。

【0070】幾つかの区間を通る復号パターンの分岐に沿ってフレームの幾つかのセグメントについてのハミング距離が計算できた後で、もっとも小さい積算ハミング距離を有するようなパターンの分岐に沿った復号パスが、幾つかの考えられるパスのうちで生き残りのパスとして選択される。たとえば、各々の節点へ入力される2つの分岐の区間cのあとで、図5(a)に図示してあるように発生する区間では、小さい積算値を有する分岐が生き残りの値として選択される。この選択処理を復号パターンの全長に渡って反復することでパターンを通る生き残りパスを得る。

【0071】復号結果は、生き残りパスに見付かったパターンの連続分岐に対応し、符号化ビットのフレーム間のもっとも小さい積算ハミング距離の経路(パス)に対応するビット値(どの経路を通ったか)で決定される。

たとえば、図5 (a) では、各々の破線矢印分岐は2ビットのフレーム・セグメントで「1」の復号結果に対応し、各々の実線矢印分岐は2ビットフレーム・セグメントで「0」の復号結果に対応する。

【0072】復号処理は図5(a)の左端の節点から開始する。最初に受信ビット、すなわち受信したフレームセグメント「10」と格子線図の区間 a の各々の分岐についてのビット・シーケンスの間のハミング距離が得られる。区間 a では、受信したフレームセグメント「10」と分岐「00」の間のハミング距離は1であり、受10信したフレームセグメント「10」と図の分岐「11」の間のハミング距離もまた1である。したがって区間 a の終りで、状態0の節点でのハミング距離の積算値は1で、状態1の節点でのハミング距離の積算値も1となる。結果は図5(b)の状態0の節点と状態1の節点に配置された囲みに図示してある積算値「1」および「1」として表現される。これらの積算ハミング距離値

は復号化器の格子線図に沿った可能な復号パスについて

のパス・メトリックと呼ぶことができる。

【0073】次に、20ビット・フレームの次のフレー ムセグメント「10」についてのハミング距離が区間 b の分岐の各々について得られ、各々のパスでのパス・メ トリックが更新される。区間bでは、受信したフレーム セグメント「10」と分岐「00」の間のハミング距離 は1である。同様に、受信したフレームセグメント「1 0」と分岐「11」の間のハミング距離が1で、受信し たフレームセグメント「10」と分岐「10」の間のハ ミング距離はゼロであり、受信したフレームセグメント 「10」と分岐「01」の間のハミング距離は2であ る。したがって、区間 c の結果では、図 5 (c) に図示 してあるように、状態0の節点についての結果であるパ ス・メトリックは、区間 b についてのハミング距離1と 直前の節点のパスメトリック「1」を加算することによ り「2」となる。同様の方法で、状態1の節点でのパス ・メトリックは「2」になり状態2の節点のパス・メト リックは「1」、また状態3の節点のパス・メトリック は「3」になる。

【0074】この点までで、区間aとbに渡って各々の区間の結論で節点に接続する分岐は1つだけである。しかし、区間cの始めから後では、全ての場合に各々の区 40間の結論で節点に接続する分岐は必ず2つである。したがって、区間cの後、2つの分岐の小さい方のパス・メトリックを有する各々の節点に続く分岐が生き残りパスとして選択される。つまり、「2分岐間の選択」処理が各々の後続節点に入る前に実行され、結果に基づいて、分岐の一方が破棄される。しかし、2分岐のパス・メトリックが同一の場合には、生き残りパスとして分岐のどちらかを無作意に選択できる。

【0075】図5 (c) に図示した例で続けると、次に 受信したフレームセグメント「01」について、分岐の

各々についてと状態0から3の節点の各々について、ハ ミング距離がまた計算される。図5 (c)に図示してあ るように、フレームセグメント「01」と分岐ビット・ シーケンス「00」の間のハミング距離は1であるが、 分岐ビット・シーケンス「11」との比較でハミング距 離は1、分岐ビット・シーケンス「10」との比較で 2、また分岐ビット・シーケンス「01」との比較では 0である。したがって、復号処理では、パス・メトリッ ク「3」とパス・メトリック「2」を有するパスに沿っ た分岐を状態0の節点へ接続する復号パスとなる。特 に、パス・メトリック「2」を有するパスに沿った分岐 が生き残りパスとして選択される。同様に、復号処理は パス・メトリック「3」とパス・メトリック「2」を有 するパスに沿った分岐を状態1の節点に接続し、パス・ メトリック「2」を有するパスの分岐が生き残りパスと して選択される。

【0076】状態2の節点でこの処理を継続するとパス・メトリック「4」を有するパスに沿った分岐となり、パス・メトリック「3」は状態2の節点に接続され、パス・メトリック「3」の分岐が生き残りパスとして選択される。状態3の節点では、パス・メトリック「2」とパス・メトリック「3」を有するパスにある分岐は状態3の節点へ接続し、これらのうちのパス・メトリック「2」の分岐が生き残りパスとして選択される。選択処理の結果を図6(a)に図示する。

【0077】ここで、区間bの結論で図6(a)に図示してある状態0の節点は黒く塗りつぶしてあることに注意すべきである。図示したように、この節点から始まる次の節点への分岐は存在しない。これはこの節点を通過する復号が起るようなパスが存在しないことをあらわしている。したがって、塗りつぶしてある状態0の節点へ接続するような全ての分岐は考慮から除外する。この結果が図6(b)に反映されている。

【0078】前述の説明にしたがって復号処理を続けた 結果として、最終的に、フレーム内の符号化ビットのシ ーケンスに対応する1つだけのパスが残ることになる。 受信した20ビット・フレームの残りの2ビット・シー ケンスを復号した結果として次に入る状態が図6 (c) から図8(c)に示してある。この図6(c)から図8 (c) にかけての、残りの受信ビットに対するビタビ復 号の様子は上記の説明とほぼ同様であるので、詳細な説 明は省略する。ここで、先に説明した畳み込み符号器の 動作で、畳み込み符号器の3段シフトレジスタ401を リセットするために、7ビットのディジタル情報の後に 3ビットの「0」を付加したことを思い返して欲しい。 これはあらかじめ決まっていた処置であるから、受信機 が、符号化ストリームの2ビットセグメントの残り3つ は、畳み込み符号化器の3段シフトレジスタ401の状 態をリセットするために使用するプリエンコード信号の 最後の3ビットに対応することから、値「00」を有す

50

段、106は畳み込み符号化手段、107はビット比較 手段、108は上記畳み込み符号化手段106とビット 比較手段107により構成される第2の送信レート判定 手段である。このような構成を有する送信レート判定装 置について、各機能部(手段)について詳しく説明す

24

【0084】図1を参照すると、検出した送信のフレー ムで受信したシンボル信号がビット判定手段101に入 力される。ビット判定手段101は各々の送信レートに 対応するビット反復回数にしたがって連続したシンボル を組み合せるために使用する。ビット判定手段101は また、異なる送信レートの各々で、反復ビットの連続し た組合せの各々についての値を決定する判定手段も含 む。そして、このビット比較手段01は、フレーム単位 で受信シンボルを入力し、全ての送信レート(1.2k bps, 2. 4kbps, 4. 8kbps, 9. 6kb ps)を仮定して、各送信レートに対応するビット繰り 返しの数だけ隣り合う受信シンボルを加算した後でビッ ト判定をして、送信レート1.2 k b p s を仮定した合 成ビット信号109、送信レート2.4kbpsを仮定 した合成ビット信号110、送信レート4.8kbps を仮定した合成ビット信号111、送信レート9.6k bpsを仮定した合成ビット信号112を生成する。そ して、各々の送信レートに対して得られたビット判定の ストリームは、1.2kbps、2.4kbps、4. 8kbps、9.6kbpsの各々の送信レートで合成 ビット信号109, 110, 111, 112としてビッ ト判定手段101から出力される。

【0085】ビット判定手段101はいずれか1つの方法にしたがってビット判定処理を実行するように構成することができ、ビット値のハード的決定またはソフト的決定が提供される。たとえば、上記ですでに説明したような、ハミング距離の比較に基づいてビタビ法によって復号を実行するシステムでは、ビット値のハード的決定を提供するビット判定法が適当である。しかし、ユークリッド距離の比較に基づいてビタビ法で復号を実行するようなシステムでは、ソフト的にビット値の決定を提供するようなビット判定の方法を使用すべきである。

【0086】ハード的決定を提供するビット判定動作は 以下のルールにしたがって決定を行なう:加算後の値が 「0」またはもっと大きなシンボルでは、そのシンボル はバイナリビット値「1」を有すると判定される。加算 後の値が「0」以下のシンボルでは、そのシンボルはバ イナリビット値「0」を有すると判定される。

【0087】ビタビ復号手段102は、合成ビット信号 109から112を受信して、各々の送信レートにした がって各々をビタビ処理によって復号する。結果は、

 2kbps、2.4kbps、4.8kbps、
6kbpsの各々の送信レートについて、それぞれ 復号結果信号125,126,127,128としてビ

ることがあらかじめ知っていることは注意すべきである。よって、復号化器は予め分かっている(a priori)符号化原理にしたがって動作するように製作されるので、復号化器は最後の3つの2ビットセグメントがバイナリ値「0」で復号されるようになる復号パスを選択する。したがって、格子線図の区間h、区間i、区間jでは、値「0」の復号をあらわす実線矢印だけが次の節点へと接続している。

【0080】前述の説明から明らかになったように、ビタビ復号処理ではビットのフレーム各々またはフレームの一部について、復号結果と復号結果のパス・メトリック・パラメータが発生する。以下の説明では、最終復号結果に対応するパス・メトリック・パラメータを最終パス・メトリックと呼ぶことにする。前述の例では、最終パス・メトリックの値は4である。

【0081】ビタビ復号処理の上記の説明から、最終パス・メトリックがビタビ復号結果の信頼性をあらわすことが分かる。最終パス・メトリックの値が小さい程、ビタビ復号結果の信頼性が高いことは明白である。

【0082】次に、本発明にしたがって製作した送信レート判定装置について、畳み込み符号化およびビタビ復号技術の前述の背景説明を基に説明する。受信機は一組の所定の送信レート、たとえば1.2kbps、2.4kbps、4.8kbps、9.6kbps等の中から送信機によって行なわれた選択にしたがって変化する送信レートで通信を受信する。受信されると、通信はデジタルデータの畳み込み符号化されたフレームのシーケンスで、これは上記ですでに説明したようなビタビ復号処理によって復号することができる。

【0083】(実施の形態1)図1は本発明の第1の実施の形態に係る送信レート判定装置の構成を表す概略プロック図である。図1において、符号101はビット判定手段、102は上記の原理によって復号化処理を行なうビタビ復号手段、103は閾値判定手段、104は第1の送信レート判定手段、105は送信レート決定手

タビ復号手段102から出力される。ビタビ復号手段102はまた各々の送信レートで実行した復号から得られた最終パス・メトリックをあらわす信号112,114,115,116も出力する。

【0088】第1の送信レート判定手段104は閾値判定手段103により構成される。閾値判定手段103は、ビタビ復号手段から最終パス・メトリック信号113,114,115,116を受信して各々の送信レートでの復号結果の信頼性の初期決定を実行する。閾値判定手段は各々の送信レートでの復号結果の信頼性を決定10するために提供される閾値117,118,119,120を受信する。各送信レートの各々について、信号113,114,115,116で表わされる最終パス・メトリックと閾値117,118,119,120との比較の結果として、閾値判定手段103は閾値判定信号121,122,123,124を提供する。これらの信号は、各々の場合で、調べた特定の送信レートについて閾値が超過しているかどうかを表わす。

【0089】闕値信号117,118,119,120は、ハードワイヤ実装による固定値または閾値を記憶するためにたとえばスイッチまたは不揮発性メモリを使用することができる調節可能な実装による半固定値にセットできる。これ以外にも、各々の送信レートでの閾値はシーケンシャル論理回路を用いて、または現在の復号演算の結果に基づくマイクロコードまたはソフトウェア的な実装で動的に決定できる。このように決定した閾値は、閾値判定手段103への入力信号117,118,119,120とし手渡され、フレームごとにこれに併せて変更できる。

【0090】送信レート決定手段105は受信したデー 30 タ・フレーム各々についての送信レートの判定を行な う。前述したような閾値判定信号121,122,12 3,124は見込み送信レートの各々での復号結果の信 頼性の初期的な「行く行かない」判定を提供する。閾値 を越える結果は特定の閾値判定信号121,122,1 23,124で値「0」によって表わされる。 閾値判定 信号121, 122, 123, 124の1つだけが閾値 以下の結果を示している場合(「1」として表われ る)、 閾値以下の結果に対応する送信レートが出力14 2によって表わされ、信号125, 126, 127, 1 28のうちから対応する復号結果信号が送信レート決定 手段105によって復号結果出力線140ヘゲートされ る。しかし、閾値判定信号121,122,123,1 24の1つ以上が閾値以下の結果を示している場合、送 信レート判定装置には受信したデータ・フレームの送信 レートを決定するための情報を提供するための手段をさ らに設けておく。

【0091】送信レート判定装置は更に1つ以上の候補 07は候補送信レートで合成ビット信号の各々のビット 送信レートが第1の送信レート判定手段104の動作の 列と候補送信レートで再符号化した信号の各々のビット 結果として送信レート決定手段105により職別された 50 列とを比較し、各々の合成ビット信号は送信レート決定

場合に送信レートを決定するための更なる情報を提供するための第2の送信レート判定手段108を含む。もっとも簡単アレイでは、候補送信レートは信号121,122,123または124が閾値判定値「1」を有する送信レートと同じだが、送信レート決定手段105は閾値判定値が「1」に等しいレートの中から候補送信レートを選択するための更なる手段で構成することができる。第2の送信レート判定手段は畳み込み(畳み込み)符号化手段106とビット比較手段107を含む。畳み込み符号化手段106はビタビ復号手段102の復号結果出力を畳み込み符号化したビット・シーケンスに戻し変換するために使用する。符号化手段106の再符号化出力はそれぞれ送信レート1.2kbps、2.4kbps、4.8kbps、9.6kbpsで再符号化された信号129,130,131,132として提供される。

【0092】ビット比較手段107は入力として送信レート1.2kbps、2.4kbps、4.8kbps、9.6kbps各々に対応する合成ビット信号109,110,111,112を受信する。ビット比較手段107は畳み込み符号化手段106からの再符号化信号129,130,131,132も入力として受信する。ビット比較手段107は、各送信レートの各々について合成ビット信号109,110,111,112のビット列を再符号化信号129,130,131,132のビット列と比較して、各々の送信レートで不一致ビットの個数のカウントを取得する。ビット比較手段107は信号線137に候補送信レートとして選択された送信レートの各々で、各々の比較結果133,134,135,136として、これらのカウントを出力する。

【0093】使用中に、第2の送信レート判定手段108は送信レート決定手段105によって信号線137に表われる候補送信レートについてだけ上記で説明した演算を実行する。第2の送信レート判定手段108が候補送信レートを表わす信号137を受信しない場合、第2の送信レート判定手段108は動作を行なわない。

【0094】しかし、受信フレームについて閾値判定信号121,122,123,124が1つ以上の送信レート選択を示す場合、送信レート決定手段105は第2の送信レート判定手段108へ信号137を経由して通知し、信号線137経由で選択した候補送信レートの各々について合成ビット信号109,110,111,112と再符号化信号129,130,131,132の間でビット比較を実行する。このような場合、畳み込み符号化手段106を用いて復号した信号125,126,127,128の中から候補送信レートでビタビ復号した信号を畳み込み再符号化する。ビット比較手段107は候補送信レートで合成ビット信号の各々のビット列と候補送信レートで再符号化した信号の各々のビット列とを比較し、各々の合成ビット信号は送信レート決定

手段105から信号線137経由で選択した同じ候補送信レートで再符号化した信号と比較される。ビット比較手段107は正規化ビット比較出力133,134,135,136を提供し、これは正規化後に合成ビット信号のビット列と再符号化した信号の間で不一致ビットの個数を表わす。

【0095】ビット比較手段は不一致ビットの個数と候 補送信レートの間の比例関係で決定した定数とを乗算す ることによって候補送信レートの各々についての不一致 ビットの個数を正規化する。たとえば、候補送信レート 10 が1.2kbpsと9.6kbpsの場合、1.2kb psの候補送信レートでの不一致ビットの個数を8倍 し、9.6kbpsの候補送信レートでの不一致ビット の個数を1倍することで正規化を実行する。正規化を実 行することができる多くの方法が当業者には理解されよ う。たとえば、全ての送信レートで不一致ビットの個数 全部を「1」より大きな定数で乗算することができる。 また、特定の送信レート、たとえば9.6kbpsに対 応する不一致ビットの個数についての正規化定数として **「1」が選択される場合、その特定の送信レートで不一** 致ビットの個数に乗算を実行する必要がないことも理解 されよう。

【0096】送信レート決定手段105は正規化したビット比較出力133,134,135,136を受信してもっとも小さい正規化不一致ビット数に対応する送信レートを選択する。送信レート決定手段は複合信号125,126,127,128の中から、そのフレームについての復号結果として、出力線140に選択した送信レートでの複合信号を出力する。送信レート決定手段105は受信したデータ・フレームについて選択した送信レート142も提供する。

【0097】本発明の第1の実施の形態による送信レート判定装置の動作についてここで説明する。送信レート判定装置は、たとえば図4に図示してある畳み込み符号化器等のエラー訂正エンコーダによって送信機でデジタル情報が符号化されるような通信システムにおいて使用することができる。本明細書の動作例では、各々のデータ・フレームは5ミリ秒のフレーム区間で符号化され、送信レートが1.2kbpsの場合に、フレームあたりのビット数が6ビットとなり、送信レートが2.4kbpsの時にはフレームあたりのビット数が12ビットとなり、送信レートが4.8kbpsの場合、フレームあたりのビット数は24ビット、また送信レートが9.6kbpsの場合にはフレームあたりのビット数は48ビットである。

【0098】送信機の符号化動作の例について、特定のフレームで2.4kbpsの送信レートを送信機が選択し、送信のために畳み込み符号化すべき12個の情報ビット「101011101000」を受信する場合をここで説明する。最後の3ビットは値「000」を有して

いるが、これは上記で説明したように、畳み込み符号化器をリセットするために使用される追加ビットである。 【0099】デジタル情報の12ビット・フレームを符

号化した後、2.4kbpsで以下のようなビット・シーケンス即ち「ビット列」が得られ、また送信される:111000100101100

【0100】理解されるように、上記のビット・シーケンスが2.4kbpsのレートで送信のために符号化されて9.6kbpsのレートで検出された場合、送信されたビット・シーケンスまたは「ビット列」は各々4回反復するビットのシーケンスを含むように見える。即ち、上記の送信ビット・シーケンスは、9.6kbpsのレートで検出されると、以下に示すようなビット・シーケンスとして見える:

【0101】送信情報のレベル間でより大きな区別を提供するためには、送信機はバイナリ値「1」を有するビットをシンボル「1」に変換し、またバイナリ値「0」を有するビットをシンボル「-1」に変換する。つまり、そのフレームで実際に送信されるシンボル列は、9.6kbpsのレートで検出された場合、以下に示すように見える:

【0102】以下の説明を簡略化する上で、送信中にシンボルエラーが発生しないものと仮定しておく。つまり、送信される情報シンボルのフレーム、即ち「シンボル列」が、送信レート判定装置のビット判定手段101の入力に表われる。

【0103】ビット判定手段101は異なる予想送信レートにしたがって受信シンボルを組み合せて合成ビット信号109、110,111,112を形成する。この動作は各々の送信レートの各々について受信シンボルを加算し、更にこのようにして得られた加算信号に基づいて受信ビットの値を決定する2ステップの処理として実行する。たとえば、見込み送信レートが1.2kbpsの場合、8つの連続したシンボルの組各々を加算し、次に加算した信号に基づいて受信したシンボル値のシーケンスを決定することによって合成を行なう。見込み送信レート2.4kbpsでは、連続して受信した4つのシンボル各々を加算して加算信号を形成する。見込み送信レート4.8kbpsでは、連続して受信した2つのシ

* 算した場合、シンボル列は次のようになる:

ンボル各々を加算して加算信号を形成する。上記で説明 した加算処理による合成では、低い送信レートでのビッ トエネルギー対雑音パワー比が改善される。定義から、 送信シンボルレートが最大送信レート9.6kbpsで 最大であるから、ビット判定手段101が9.6kbp s で受信信号のシンボルを加算して合成ビット信号を取 得する必要はない。

【0104】上記で説明したビット判定手段101の演 算では、5ミリ秒の固定フレーム区間を有し最大シンボ ル量96シンボルを含むフレームで次のような結果が得 10 られる。検出した信号のフレームあたりシンボル量は、 見込み送信レート1. 2kbpsでは12シンボル、ま た2. 4kbpsレートでは24シンボル、4. 8kb psレートでは48シンボル、9.6kbpsの送信レ ートでは96シンボルとなる。

【0105】送信中にエラーが発生しないと仮定する と、見込み送信レート1.2kbpsでの加算後のシン ボル列は次のようになる:

8, 0, -8, 0, -8, 0, 0, 0, -8, 0, 8,

しかし見込み送信レート2.4kbpsによって受信信 号を加算した場合、シンボル列は次のようになる:

4, 4, 4, -4, -4, -4, -4, -4, -4, -44, -4, 4, 4, -4, -4, 4, -4, -4, 4,-4, 4, 4, -4, -4

見込み送信レート4.8 k b p s によって受信信号を加*

110101110110

上記に示した受信シンボル・シーケンスでの合成ビット 信号110は、送信レート2.4kbpsでは次のよう※

> 11100010001100100101100 (B)

上記に示した受信シンボル・シーケンスでの合成ビット ☆になる:

信号111は、送信レート4.8kbpsでは次のよう☆

01100111100 (C)

※になる:

上記に示した受信シンボル・シーケンスでの合成ビット ☆になる: 信号112は、送信レート9.6kbpsでは次のよう☆

> $1\ 1\ 1\ 1\ 1\ 1\ 1\ 1\ 1\ 1\ 1\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 1\ 1\ 1\ 1\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0$ 0 1 1 1 1 1 0 0 0 0 1 1 1 1 1 1 1 1 1 0 0 0 0 0 0 0 0(D)

上記に示した合成ビット信号から分かるように、フレー ムが実際に送信される送信レート以外の送信レートで得 られる合成ビット信号は有意に不正なビット判定とな

【0107】ビタビ復号手段102は合成ビット信号1 09, 110, 111, 112を受信して、たとえば上 記で説明したようなビタビ復号法にしたがって復号し、 送信レート1. 2kbps、2. 4kbps、4、8k bps、9.6kbpsの各々について復号結果12 5, 126, 127, 128と最終パス・メトリック1

タビ復号演算は上記の説明ですでに提供してあるので詳 細にまた説明する必要はない。上記の説明で(A)、

(B)、(C)、(D)として記載したような合成ビッ ト信号を復号した結果として、ビタビ復号手段は最終パ ス・メトリック113, 114, 115, 116を閾値 判定手段103に提供する。これらは1.2kbps、 2. 4kbps、4, 8kbps、9, 6kbpsの各 々の送信レートで値2,0,7,12を有する。

【0108】 閾値判定手段103は最終パス・メトリッ クの受信した値を正規化して対応する閾値117,11 13, 114, 115, 116が得られる。ここで、ビ 50 8, 119, 120をこれらの値のいずれかが越えるか

2, 2, 2, 2, 2, 2, -2, -2, -2, -2, -2, -2, 2, 2, -2, -2, -2, -2, -2, -2, -2, -2, 2, 2, 2, -2, -2, -2,-2, 2, 2, -2, -2, -2, 2, 2, -22, -2, 2, 2, 2, 2, -2, -2, -2, -2最後に、見込み送信レート9.6kbpsで受信信号が 検出された場合、シンボル列は次のようになる: 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, -1, -1, -1, -1, -1, -1, -1, -1, -1, -1, -1, -1, 1, 1, 1, 1, -1, -1,-1, -1, -1, -1, -1, -1, -1, -11, -1, -1, -1, -1, -1, 1, 1, 1, 1,1, 1, 1, 1, -1, -1, -1, -1, -1, -1, -1, -1, 1, 1, 1, 1, -1, -1, -1,-1, -1, -1, -1, -1, 1, 1, 1, -11, -1, -1, -1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1,1, -1, -1, -1, -1, -1, -1, -1見込み送信レートにしたがって受信信号を加算信号へ加 20 算した後、ビット判定手段101は各々の加算信号のビ

信号109,110,111,112として出力する。 【0106】つまり、上記に示したような受信シンボル ・シーケンスでの合成ビット信号109は、送信レート

ット値のシーケンスを決定してシーケンスを合成ビット

1. 2kbpsでは次のようになる:

(A)

どうか判定する。正規化は各々の送信レートについて得 られた最終パス・メトリックの値を、特定の送信レート と最大送信レートの間の比例関係で決定される定数で乗 算することにより実行する。たとえば、この例の場合の ように、最大送信レートが9.6 k b p s にセットされ ている場合、送信レート1.2kbpsで得られた最終 パス・メトリックについて、最終パス・メトリックの値 を8倍することで正規化が行なわれる。9.6 k b p s の送信レートで得られた最終パス・メトリックは1倍さ れるだけで、これは9.6 k b p s が最高送信レートで 10 あるためである。よって、この例で使用するのに適当な 正規化定数は、送信レート1.2 k b p s、2.4 k b ps、4.8kbps、9.6kbpsの各々につい て、8.4,2,1である。この例では、正規化した最 終パス・メトリックの値は、送信レート1.2kbp s, 2. 4 k b p s, 4. 8 k b p s, 9. 6 k b p s の各々にしたがって復号された信号で、16,0,1 4, 12となる。

【0109】続けて、この例では閾値117,118,119,120が各々値「5」にセットされる。ここで、送信するのに使用した実際の2.4kbpsレート以外のみ込送信レートで復号した時に得られた最終パス・メトリックの値が、どの場合にも閾値「5」を越えることは明らかである。閾値判定手段103は最終パス・メトリック信号113,114,115,116の各々の値と、その送信レートで対応する閾値117,118,119,120を比較する。特定の送信レートでの最終パス・メトリックの正規化した値が対応する閾値を越えない場合、閾値判定手段103はその特定の送信レートでの復号結果が高い信頼性を有していることを表わす閾値判定値「1」を出力する。閾値判定値は複合信号の送信レートに対応する線121,122,123,124の中から特定の線に出力される。

【0110】しかし、特定の送信レートでの最終パス・メトリックの正規化した値が対応する閾値を越える場合、閾値判定手段103は特定の送信レートでの復号結果が高い信頼度を有していないことを表わす閾値判定値「0」を出力する。本明細書の例では、閾値判定手段103は線121,122,123,124に各々送信レート1.2kbps、2.4kbps、4.8kbps、9.6kbpsについて閾値判定値「0」,

「1」,「0」,「0」を出力する。第1の送信レート 判定手段104は閾値判定に達するのにもっと複雑な計 算を実行する更なる論理を含み得ることが当業者には理 解されよう。このような更なる論理は、ハードワイヤの かたちで、またはたとえば固定または不揮発性つまり変 更可能な制御記憶用いるかのどちらかで実現され、たと えばROM、PROM、またはEEPROMメモリー装 置などで実現できる。 *【0111】出力線121,122,123,124の1つだけに閾値判定値「1」が表われる場合、送信レート決定手段105は特定の閾値判定値に対応する送信レートを正しいレートとして選択する。送信レート決定手段105は線142にレート決定を出力し、その送信レートでビタビでコーダ102の復号結果出力を出力線140〜ゲートする。この例では、送信レート2.4kbpsで復号した信号の最終パス・メトリックについてだけ閾値判定値が「1」なので、送信レート判定は2.4kbpsになる。送信レート判定の表示は出力線142上に提供される。この例では、復号での最終パス・メトリックで閾値判定値「1」が唯一の送信レートとして得られる場合、第2の送信レート判定手段108は送信レート判定において機能しない。

【0112】しかし、関値判定手段103が1つ以上の送信レートで復号により得られた最終パス・メトリックに基づいて関値判定値「1」を出力する場合、第2の送信レート判定手段108は受信したデータ・フレームの送信レート判定において送信レート判定手段を支援する更なる演算を実行するように通知される。送信レート決定手段105は線137経由で第2の送信レート判定手段に通知し、フレームを受信するために正しい送信レートを選択するために更に演算を実行すべき候補送信レートを示す。

【0113】第2の送信レート判定手段108の動作について、送信レート1.2kbpsと2.4kbpsの各々で信号線121,122に「1」に等しい閾値判定値が表われるが信号線123,124には他の送信レートが表われないような例で説明する。閾値判定信号121,122,123,124に基づいて、送信レート決定手段105は信号137を提供して第2の送信レート判定手段108に候補送信レート1.2kbpsが識別されたことを示す。

【0114】次に、畳み込み符号化手段106は送信レート1.2kbpsと2.4kbpsの各々について得られた復号結果信号125,126を再符号化して、ビット比較手段107へ線129と130に再符号化信号を出力する。ビタビ復号手段102で実行される復号演算の詳細は上記で全面的に説明してあるので、ここでまた更に詳細に説明する必要はない。つまり、1.2kbpsの送信レートで受信したフレームの復号結果125は「110000」となるが、2.4kbpsの送信レートで受信した復号結果126は「101011101000」となる。

【0115】畳み込み符号化手段106で復号結果信号125,126を再符号化した結果は送信レート1.2kbpsと2.4kbpsの各々について以下に示すような再符号化ビット・シーケンス(1')と(2')を発生する:

40

* s の送信レートでの合成ビット信号110は上記で

この例では、候補送信レート1.2kbpsと2.4kbpsの各々について、ビット比較手段107がビット判定手段101からの合成ビット信号と畳み込み符号化手段106から出力された再符号化信号を比較する。この例では、1.2kbpsの送信レートでの合成ビット信号109は上記で(A)として識別されるビット列で表わされるような値を取る。合成ビット信号109は上記の(A')として識別されるビット列で示される値を取る再符号化出力信号129と比較される。これと同様 10の方法で、上記で(B)として識別される2.4kbp*

よって不一致ビットの個数は3である。この数が送信レート決定手段105へ出力する前に正規化するカウントとして保持される。 ※

(B') として識別される再符号化出力信号130と比較される。 【0116】これらの比較の結果、候補送信レートの各

【0116】これらの比較の結果、候補送信レートの各々について、ビット比較手段107は各々の合成ビットと再符号化信号のビット列の間の不一致ビットの個数のカウントを発生する。つまり、1.2kbpsの送信レートでは、合成ビット信号(A)と再符号化出力信号(A')が:

(A)

※【0117】2.4kbpsの送信レートでは、合成ビット信号(B)と再符号化出力信号(B')は:

「111000100001100100101100」 (B) 「111000100001100100101100」 (B') |数は0である。この数が送信レ である。

よって不一致ビットの個数は0である。この数が送信レート決定手段105へ出力する前に正規化すべきカウン 20トとして保持される。

【0118】次に、不一致ビットのカウントを各々の候補送信レートについて正規化する。正規化は、1.2kbpsの送信レートでの不一致ビット・カウントを8倍し、2.4kbpsの送信レートでの不一致ビット・カウントを4倍し、4.8kbpsの送信レートでの不一致ビットのカウントがもしあればこれを2倍することで行なわれる。正規化した不一致ビット・カウントは送信レート決定手段105へ線133,134,135,136に出力される。この例では、1.2kbpsの送信レートでの正規化不一致ビット・カウント133が値「24」を取り、1.2kbpsの送信レートでの正規化不一致ビット・カウント133が値「24」を取り、1.2kbpsの送信レートでの正規化不一致ビット・カウント134が値「0」を取る。

【0119】送信レート決定手段105はもっとも低い不一致ビット・カウントが得られる送信レートを選択する。この方法による送信レートの選択は、誤った送信レートで送信を復号することによって大きな不一致ビット・カウントが表われると思われることが理論上示されているので、復号理論と一致している。この例では、2.4kbpsの送信レートが受信したデータ・フレームで40の送信レート判定結果であると決定される。

【0120】本発明の第1の好適実施の形態についての上記の説明では、畳み込み符号化とビタビ復号の選択および動作は何らかの制限としてではなく例として意図したものである。本発明は畳み込み・誤り訂正符号等の何らかの1種類のデータ符号化に制限されるものではなく、また同様にビタビ復号に制限されるものでもない。同様に、本発明に特定の符号化方式を応用する際の唯一の条件は、復号結果を提供し復号結果の信頼性を表現するパラメータを提供する復号方法の対象となるべきこと 50

【0121】次に、上に説明した本発明の第1の実施の 形態の変形例について説明する。この変形例において は、送信レート判定装置の構成および動作は、基本的に は上述したものと同様である。この変形例に係る送信レ ート判定装置が上記第1の実施の形態に係る送信レート 判定装置と異なる点は、の第1の実施の形態に係る送信 レート判定装置では、閾値判定手段103へ設定する送 信レート1.2kbpsを仮定した信号結果の信頼性を 評価するための閾値117、送信レート2. 4kbps を仮定した信号結果の信頼性を評価するための閾値11 8、送信レート4.8kbpsを仮定した信号結果の信 頼性を評価するための閾値119、送信レート9.6k bpsを仮定した信号結果の信頼性を評価するための閾 値120、が固定値であったのに対して、この変形例の 送信レート判定装置では、それらの閾値が可変であっ た、外部から変更可能になっているという点である。し たがって、この変形例における送信レート判定装置で は、各フレーム毎に閾値117、118、119、12 0を変更して第1の送信レート判定を行なうことができ

1 【0122】(実施の形態2)本発明の第2の実施の形態にしたがって製作したコード分割多重アクセス(CDMA)受信機の構造および動作について、図2を参照して説明する。CDMA受信機は1つまたはそれ以上のデータ・フレームを送信するために所定の送信レートのグループから送信レートを送信機が選択できるような通信システムで使用される。このような通信システムでは、送信レートの選択はフレームの持続時間に対応する任意の間隔で送信されるデジタル情報の量に基づいて行なわれ、送信レートとは無関係にフレームの持続時間が一定である。このようなCDMA通信システムでは、送信し

36

ようとするデジタル情報は誤り訂正符号で符号化され、 疑似ランダム拡散コードで逓倍されて送信用に変調される。このような逓倍の結果は、典型的には無線である が、有線式または光学的に案内される媒体であっても良 いような媒体の送信チャンネル上に送信用に変調された 拡散スペクトル信号を発生する。このようなCDMA通 信システムで使用するためには、CDMA受信機は受信 フレームで検出されたデータから導出された特性から、 受信データ・フレームの各々についての送信レートを決 定することができる必要がある。

【0123】本発明にしたがって製作したCDMA受信 機の構造の一例が図2に図示してある。図2において、 符号201はアナログ受信信号をディジタル信号に変換 してディジタル変換された受信信号207を出力するA /D(アナログ/ディジタル)変換手段、202、20 3、204はそれぞれが位相の異なる擬似ランダム符号 とディジタル変換された受信信号207とを相関演算す ることによって、各遅延波によって伝搬された受信シン ボル208、209、210を抽出して出力する逆拡散 手段、205は受信シンボル208、209、210を 同相で加算して、同相加算された受信シンボル211を 出力する同相加算手段、206は同相加算された受信シ ンボル211を入力して、第1の送信レート判定手段ま たは第2の送信レート判定手段で送信レートを決定し、 決定された送信レートに対応する復号結果を出力する送 信レート判定装置であり、これは上記第1の実施の形態 において説明した送信レート判定装置と同様なものであ る。ここで、送信レート判定装置206内の閾値判定手 段の閾値判定手段の閾値は固定値である。

【0124】A/D変換手段201は検出したアナログ 信号201aをデジタル方式に変換するためと、デジタ ル信号207を出力するために使用する。参照番号20 2, 203, 204は、逆拡散手段または「フィンガ回 路」としても知られている復調手段で、送信信号の2つ またはそれ以上の異なるマルチパス成分から受信シンボ ル信号208, 209, 210を取り出すために使用す る。復調手段202, 203, 204は、送信のために 信号を拡散コード変調するために使用するのと同じ位相 にセットした同じ拡散コードに検出したデジタル信号2 07を掛け合せることで受信信号を抽出する。各々の復 調手段202,203,204はマルチパス成分の到着 時間の相対差に対応する特定の受信タイミングでシンボ ル抽出を実行する。同相加算手段205は、異なる到着 時間を考慮して、受信シンボル208, 209, 210 を加算するためと、合成検出シンボル信号211として 結果を出力するために使用する。

【0125】送信レート判定装置206は本発明の第1の実施の形態に関する前述の説明に記載した通りに製作してあり、同じ方法で動作する。送信レート判定装置206は入力として合成検出シンボル信号211を受信す

る。合成検出シンボル信号211を使用して、送信レート判定装置206は送信レート判定装置206に含まれ前述の説明のように動作する送信レート決定手段105または第2の送信レート判定手段108の動作にしたがって受信したデータ・フレームの送信レートを決定する。この場合、固定閾値117,118,119,120が送信レート判定装置206の閾値判定手段103への入力として用いるのに十分である。

【0126】本発明の第2の実施の形態に係るCDMA 受信機の動作について説明する。以下の説明において、 CDMA受信機のA/D変換手段への入力で検出信号は ベースバンド周波数帯域の信号であると仮定する。

【0127】図9(a)はデジタル情報信号601が疑似ランダムコード603によってどのように変調されて送信のための拡散スペクトル変調情報信号605を発生するかの一例を示している。典型的には、送信機において、ディジタル情報と擬似ランダム符号が乗算されて拡散信号(拡散スペクトル変調情報)が生成される様子を示すものである。送信動作においては、実際には上記拡散信号を無線周波数帯域に移動してから送信する。このために、拡散信号は無線あるいはその他のラジオ周波数送信媒体上への送信のために送信周波数へシフトされるが、拡散スペクトル技術はその他の送信媒体で使用することも想定できる。このような周波数シフト技術は周知であり、ここで更に詳細に説明する必要はないと思われるので、ここでは、簡単のために説明を割愛する。

【0128】無線移動体通信環境では、送信信号は建造物またはその他の人工あるいは自然の物体等の物体により送信信号の反射でマルチパス成分信号に分割される。つまり送信信号は移動体通信受信機で、マルチパス成分が受信されるパスの相対的な長さにしたがって異なる受信タイミングで到着する複数のマルチパス成分信号として受信されることになる。

【0129】図9 (b)はCDMA受信機のアナログーデジタル (A/D)変換手段201への入力で検出された信号のマルチパス成分の一例を示す。この図では、3本の遅延信号によって構成される受信信号の様子を示す。A/D変換手段201はこのような信号を入力して、ディジタル信号に変換して出力する。したがって、ディジタル変換された受信信号207は、同一の情報を持った複数の遅延信号の和で構成されることになる。上記受信動作において、送信信号の第1のマルチパス成分に対応する受信タイミングで到着する検出信号は図9

(b)で遅延信号607として図示してある。第2のマルチパス成分に対応するわずかに遅延した受信タイミングで到着する別の検出信号は遅延信号609として図示してある。最後に、第3のマルチパス成分に対応する別の遅延受信タイミングで到着する第3の検出信号が遅延信号611として図示してある。逆拡散手段202、203、204は各々が異なる遅延信号に同期した擬似ラ

38

ンダム符号を発生させ、それを用いてディジタル変換さ れた受信信号207と相関演算することによって、それ ぞれの遅延波によって伝搬された図9(a)の様なディ ジタル衛星放送情報をシンボル単位で抽出し出力する (受信シンボル208、209、210)。逆拡散手段 202、203、204の擬似ランダム符号発生時の遅 延信号への同期は、例えば、逆拡散手段202は図9

(b) における遅延信号607に同期し、逆拡散手段2 03は図9(b)における遅延信号609に同期し、逆 拡散手段202は図9(b)における遅延信号611に 10 同期する、というように行なわれる。遅延信号607. 609,611の合成結果は、受信タイミングの変動を 考慮しないと、図9に示した入力検出デジタル信号61 3のように現われる。

【0130】つまり、検出したデジタル受信信号207 は逆拡散手段202,203,204で各々の受信タイ ミングにしたがって別々に復調することのできるマルチ パス成分を含む。このように実行される復調処理の結果 から、受信シンボル208, 209, 210が得られ る。受信シンボル208、209、210は同相加算手 段205で同相加算されて単一の合成信号211を形成 し、送信レート判定装置206へ入力される。受信シン ボル208、209、210は、受信機への到達時間の 差による位相ずれを持つので、同相加算手段205は、 この位相ずれを吸収して、各逆拡散手段202,20 3,204によって抽出された受信シンボル208、2 09、210を同相で加算し出する。送信レート判定装 置206は、同相加算された受信シンボル211を入力 して、本発明の第1の実施の形態で説明した処理にした がって、ここから受信したデータ・フレームの送信レー トを決定する。結果は送信レート判定およびその送信レ ートでの復号結果として送信レート判定装置206から 出力される。

【0131】(実施の形態3)本発明の第3の実施の形 態にしたがって製作したCDMA受信機の一例につい て、図3を参照して説明する。図3は本発明の第3の実 施の形態に係るCDMA受信機の構成を表すブロック図 である。この図において、符号301はアナログ受信信 号をディジタル信号に変換してディジタル変換された受 信信号3107を出力するA/D (アナログ/ディジタ ル)変換手段、302、303、304はそれぞれが位 相の異なる擬似ランダム符号とディジタル変換された受 信信号310とを相関演算することによって、各遅延波 によって伝搬された受信シンボル314、315、31 6を抽出し、さらに各受信シンボルのエネルギーに比例 する値311、312、313を求めて出力する拡散ス ペクトル復調手段としての逆拡散手段、305は受信シ ンボル314、315、316を同相で加算して、同相 加算された受信シンボル317を出力する同相加算手 段、306は同相加算された受信シンボル317を入力 50

して、内部の閾値判定手段に指定された送信レー1.2 k b p s を仮定した復号結果の信頼性を評価するための 閾値320、内部の閾値判定手段に指定された送信レー 2. 4 k b p s を仮定した復号結果の信頼性を評価する ための閾値321、内部の閾値判定手段に指定された送 信レー4.8kbpsを仮定した復号結果の信頼性を評 価するための閾値322、内部の閾値判定手段に指定さ れた送信レー9.6 k b p s を仮定した復号結果の信頼 性を評価するための閾値323で第1の送信レート判定 を行ない、必要な場合は、さらに第2の送信レート判定 も行なって送信レートを決定し、決定された送信レート に対応する復号結果を出力する送信レート判定装置であ り、これは上記第1の実施の形態において説明した送信 レート判定装置と同様なものである。

【0132】また、307はディジタル変換された受信 信号310から総受信電力に比例する値を求めて、総受 信電力に比例する値318を出力する総受信電力測定手 段、308は総受信電力に比例する値318と受信シン ボルのエネルギーに比例する値311、312、313 から、伝送路の状態を推定して、推定された伝送路状態 319を出力する伝送路状態推定手段、309は推定さ れた伝送路状態319から各送信レートを仮定した復号 結果の信頼性を評価するための閾値を決定して、送信レ ート1.2kbpsを仮定した復号結果の信頼性を評価 するための閾値320、送信レート2.4kbpsを仮 定した復号結果の信頼性を評価するための閾値321、 送信レート4.8kbpsを仮定した復号結果の信頼性 を評価するための閾値322、送信レート9.6kbp s を仮定した復号結果の信頼性を評価するための閾値3 23を送信レート判定装置306に与える閾値決定手段 である。

【0133】図3に図示してあるように、CDMA受信 機は検出したアナログ信号をデジタル検出された受信信 号310へ変換するために使用されるアナログーデジタ ル(A/D)変換手段301を含む。複数の逆拡散手段 302, 303, 304は割り当てられた拡散コード位 相とマルチパス成分に対応する受信タイミングにしたが って受信信号310に含まれるマルチパス成分を復調す るために使用する。図3に図示してある復調手段の個数 は3だが、復調手段の個数の増加的追加で発生する受信 機性能での改善が当業者には理解されよう。しかし、本 明細書において説明している本発明の実施の形態から得 られる利点を実現するためには2つ以上の復調手段は必 要とされない。復調手段は、拡散スペクトル送信を復調 するために使用する受信機の状況では、逆拡散手段およ び「フィンガ回路」とも呼ばれている。

【0134】逆拡散手段302,303,304は、到 着する送信のマルチパス成分の各々に対応する検出シン ボルのストリームを各々が含む復調出力信号314,3 15,316を発生する。逆拡散手段302,303,

40

304は各々の復調信号314,315,316の検出された電力を表わす信号相関レベルを表わす出力311,312,313も提供する。合成手段305は各々の受信タイミングを調整した後で合成復調信号317を発生するように復調信号314,315,316を加算するために使用する。

【0136】CDMA受信機には更に、受信信号310の合計の電力の大きさを表わす総検出電力信号318を発生するための総受信電力測定手段307が設けてある。伝送路状態推定手段308は入力として総検出電力信号318と、検出電力信号311,312,313とに基づいて送信状態推定信号319を提供するために使用する。伝送路状態推定手段308は検出電力信号311,312,313の各々で表わされる信号電力と総検出電力信号318で表わされる電力の比率を計算することによって送信状態予測を決定する。たとえば平均を取る等によって信号電力比を組み合せて時間的に任意の点で支配的な送信チャンネルの状態の指標を提供するために使用される送信状態推定信号319を提供する。

【0137】閾値決定手段309はデータ・フレームが受信される様々に可能な送信レートたとえば1.2kbps、2.4kbps、4.8kbps、9.6kbpsに対応している一組の独立して割り当て可能な閾値320,321,322,323を提供するために使用される。閾値は伝送路状態推定手段308から受信した送信状態推定信号319にしたがって閾値決定手段309で決定される。複数の閾値320,321,322,323を決定するため、送信状態推定信号319の異なった値に対応する閾値の組を提供するテーブル参照法が多くの適切な方法の1つとして用いられている。

【0138】本発明の第3の実施の形態にしたがって作 40 成したCDMA受信機の動作について説明する。検出したベースバンド送信信号は検出装置、たとえばアンテナとフロントエンド・チューナの組み合せ等から、A/D変換手段301へ入力される。変換後、受信信号310 は逆拡散手段302,303,304へ入力され、復調手段は検出した受信信号310の個々のマルチパス成分を復調して復調した出力信号314,315,316を同相加算手段305へ提供する。受信シンボルのエネルギーに比例する値として検出された電力信号311,312,313は検出した受信信号310の各々のマルチ 50

パス成分と各々の受信タイミングで疑似ランダム拡散コードの割り当て位相とを相関させる周知の処理によって受信信号310から生成される。同相加算手段305は各々の受信タイミングを調整した後で復調信号314,315,316を加算処理して合成復調信号である受信シンボル317を発生し、これが送信レート判定装置306へ入力される。

【0139】総受信電力測定手段307はディジタル変 換された受信信号310も受信して1フレームにわたっ て2乗平均し、送信に含まれる信号電力を表わす総受信 電力に比例する値(信号) 318を出力する。送受信電 力信号は送信の各々のマルチパス成分についての受信シ ンボルのエネルギーに比例する値311,312,31 3と一緒に送信状態推定手段308へ入力され、推定さ れた伝送路状態を示す送信状態推定信号319がこれに よって出力として発生する。閾値決定手段309は送信 状態推定信号319を使用して検出シンボルのフレーム が受信された送信レートを決定するために使用する送信 レート判定手段306へ提供すべき一組の閾値320、 321, 322, 323を決定する。送信レート判定手 段306は本発明の第1の実施の形態の送信レート判定 装置の前述の説明に記載したような方法で動作して、送 信レート決定327とその送信レートでの復号結果出力 325を出力する。

【0140】前述の説明から明らかなように、本発明のこの実施の形態によるCDMA受信機の動作はチャンネルの送信状態(たとえばマルチパス成分の相対強度)に応答して動的調整を提供するものである。このような調整は、送信のマルチパス信号成分の相対強度を表わす送信状態推定信号319にしたがって閾値320,321,322,323を選択することにより実行される。【0141】本発明の幾つかの好適実施の形態にしたがって本明細書で詳細に本発明を説明して来たが、当業者によって多くの変更および変化を行なうことができよう。したがって添付の請求の範囲では本発明の真の範囲と趣旨に収まるものとしてこれら全ての変更および変化を包括することを意図している。

[0142]

【発明の効果】以上説明したように、本発明によれば、全ての送信レートを仮定して、各送信レートに対応するビット繰り返し回数だけ、受信ビットの足し込みを行なうことによって低送信レート通信時のビットエネルギー対ノイズ電力比を改善し、さらに誤り訂正符号の復号処理の副産物として得られる復号結果の信頼性を示す値を用いて第1の送信レート判定を行ない、第1の送信レート判定で複数の送信レートが候補として挙げられる場合には、第2の送信レート判定として、復号前のビットと復号結果を再誤り訂正符号化したビットとを比較して、両者の不一致の比較によって送信レートを判定するため、送信レートの大小、または、復号前のビット誤りの

大小によらず、正確な送信レート判定を行なうことができるという効果がある。また、誤り訂正符号の効果を送信レート判定に寄与させることができるという効果もある。

【0143】また、この送信レート判定装置をCDMA通信系で使用する受信機に適用し、さらにCDMA受信部で伝送路の状態を推測して、その推測結果から、送信レート判定装置の関値判定手段の関値を適応的に変えることにより、さらに正確な送信レート判定を行なうことができる等の効果が得られる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の一実施の形態に係る送信レート判定装置の構成を表す概略プロック図

【図2】本発明によるCDMA受信機の一実施の形態を 示すプロック図

【図3】本発明によるCDMA受信機の他の実施の形態 を示すプロック図

【図4】通信システム等において用いられる畳み込み符号化器の一般例の構造を示すプロック図

【図5】(a) 本発明において用いられる畳み込み符号 20 化器の全符号化パターンを説明的に表す格子線図

(b) 区間 a の終りで、状態 0 の節点でのハミング距離 の積算値は 1 で、状態 1 の節点でのハミング距離の積算値も 1 となることを説明する格子線図

(c)図5(a)に示された格子線図中の区間(b)におけるビタビ復号処理の実行の様子を説明する図

【図6】(a)分岐が生き残りパスとして選択され、状態3の節点へ接続される場合の選択処理の結果を表す格子線図

- (b) 黒く塗りつぶしてある、状態 0 の節点の、次の節 30 点への分岐は存在しないことをあらわす格子線図
- (c)残りの受信ビットに対するビタビ復号の様子を表 す格子線図

*【図7】残りの受信ビットに対するビタビ復号の様子を 表す格子線図

【図8】上記図7に引き続いて残りの受信ビットに対するビタビ復号の様子を表す格子線図

【図9】(a) デジタル情報信号が疑似ランダムコード により変調されて拡散スペクトル変調情報信号発生する 状態を説明する波形図

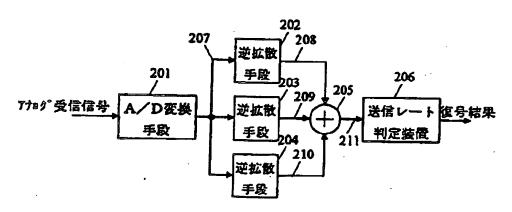
- (b) CDMA受信機のA/D変換手段への入力で検出された信号のマルチパス成分の一例を示す波形図
- 10 【図10】従来の送信レート判定装置の一例を表すブロック図

【図11】可変レート送信の全般的な事柄について説明 する図。

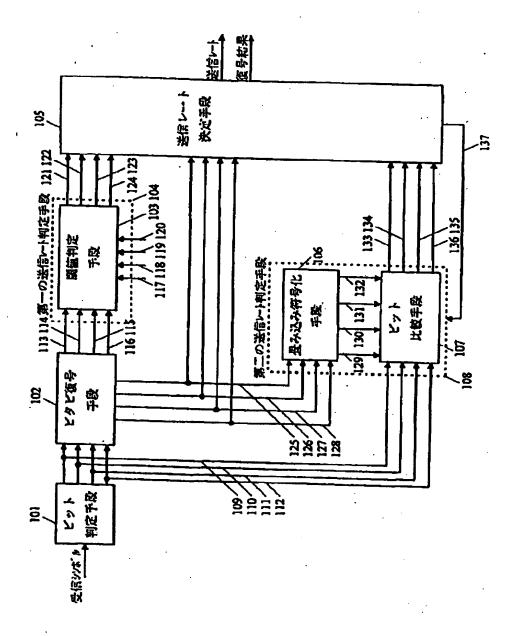
【符号の説明】

- 101 ビット判定手段
- 102 ビタビ復号手段
- 103 閾値判定手段
- 104、108 送信レート判定手段
- 105 送信レート決定手段
- 20 106 畳み込み符号化手段
 - 107 ビット比較手段
 - 201、301 A/D変換手段
 - 202、203、204 逆拡散手段
 - 205、305 同相加算手段
 - 206、306、 送信レート判定装置
 - 302、303、304 逆拡散手段
 - 307 総受信電力測定手段
 - 308 伝送路状態推定手段
 - 309 閾値決定手段
 - 401 3段シフトレジスタ
 - 402、403 モジュロ2加算器
 - 404 切り替えスイッチ

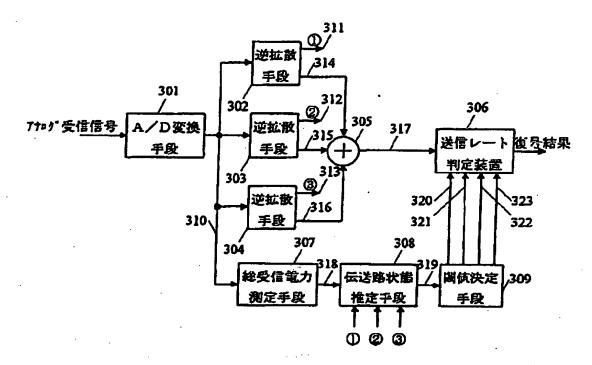
【図2】



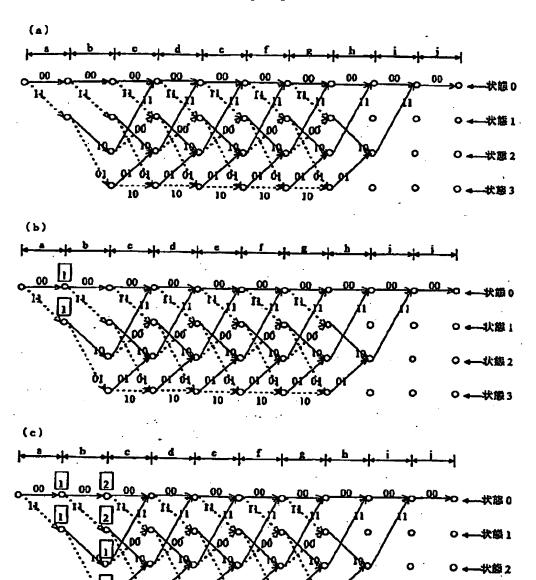
【図1】



【図3】



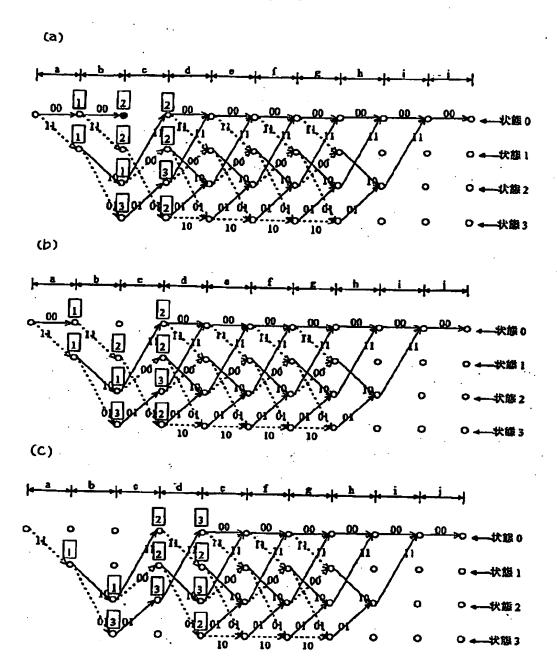
【図5】



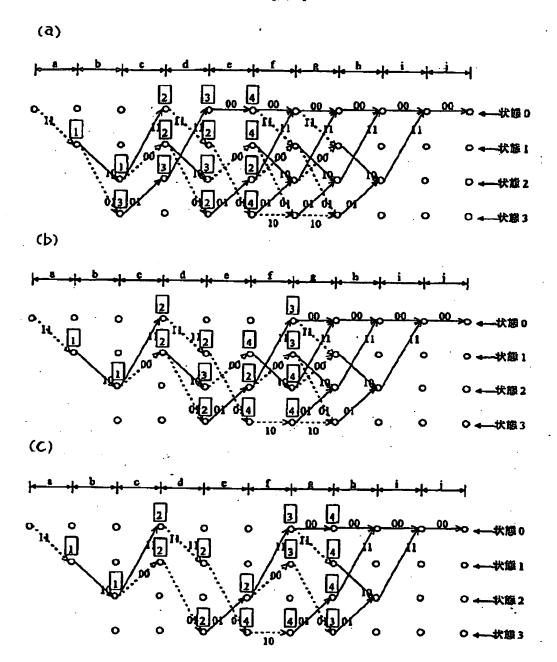
10

0

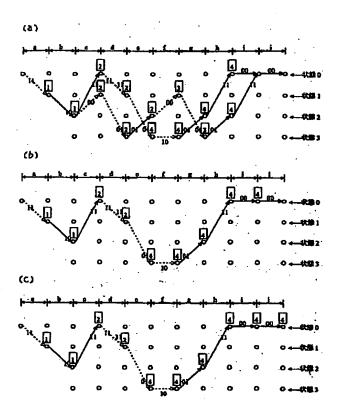
【図6】



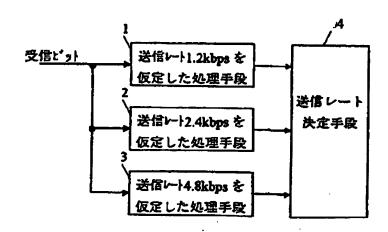
【図7】



【図8】



【図10】



【図11】

